

2

Nr. 818 217 D/E • Ausgabe 0806 Änderungen vorbehalten. Ersetzt Ausgabe 0608.

Balluff GmbH Schurwaldstraße 9 73765 Neuhausen a.d.F. Deutschland Telefon +49 7158 173-0 Telefax +49 7158 5010 balluff@balluff.de

www.balluff.com

Inhaltsverzeichnis

Sicherheitshinweise		
Einführung, Identifikations-System BIS C		5-
Auswerteeinheit BIS C-60 2, Basiswissen für die Anwendung		8/9
BUS-Anbindung PROFIBUS-DP		10-12
Kompatibilität zur Auswerteeinheit BIS C-6 2		13
Funktionsbeschreibung: Kommunikation mit der Auswerteeinheit		14
Ein- und Ausgangspuffer		
Ausgangspuffer, Belegung und Erklärung		
Eingangspuffer, Belegung und Erklärung		
Parametrierung der Auswerteeinheit BIS		
Datenträger bearbeiten		
Beispiele für den Protokollablauf		
Schreib-/Lesezeiten		54/5
Funktionsanzeigen		56
	BIS C-6002	
Montage Kopf / Auswerteeinheit	57	75
Öffnen der Auswerteeinheit	58	76
Montage der Anschlusskabel / Montage PG-Verschraubung	59/60	
Schnittstelleninformationen / Anschlusspläne		
Wechseln des EEPROM		
Technische Daten		
Bestellinformationen: Typenschlüssel / Zubehör	73/74	84
Anhang, ASCII-Tabelle		

deutsch BALLUFF 3

4

Sicherheitshinweise

Bestimmungs-gemäßer Betrieb

Auswerteeinheiten BIS C-60 2 bilden zusammen mit den anderen Bausteinen des Systems BIS C das Identifikations-System und dürfen nur für diese Aufgabe im industriellen Bereich entsprechend Klasse A des EMV-Gesetzes eingesetzt werden.

Installation und **Betrieb**

Installation und Betrieb sind nur durch geschultes Fachpersonal zulässig. Unbefugte Eingriffe und unsachgemäße Verwendung führen zum Verlust von Garantie- und Haftungsansprüchen.

Bei der Installation der Auswerteeinheit sind die Kapitel mit den Anschlussplänen genau zu beachten. Besondere Sorgfalt erfordert der Anschluss der Auswerteeinheit an externe Steuerungen, speziell bezüglich Auswahl und Polung der Verbindungen und der Stromversorgung.

Für die Stromversorgung der Auswerteeinheit dürfen nur zugelassene Stromversorgungen benutzt werden. Einzelheiten enthält das Kapitel Technische Daten.

Einsatz und Prüfung

Für den Einsatz des Identifikations-Systems sind die einschlägigen Sicherheitsvorschriften zu beachten. Insbesondere müssen Maßnahmen getroffen werden, dass bei einem Defekt des Identifikations-Systems keine Gefahren für Personen und Sachen entstehen können.

Hierzu gehören die Einhaltung der zulässigen Umgebungsbedingungen und die regelmäßige Überprüfung der Funktionsfähigkeit des Identifikations-Systems mit allen damit verbundenen Komponenten.

Funktionsstörungen

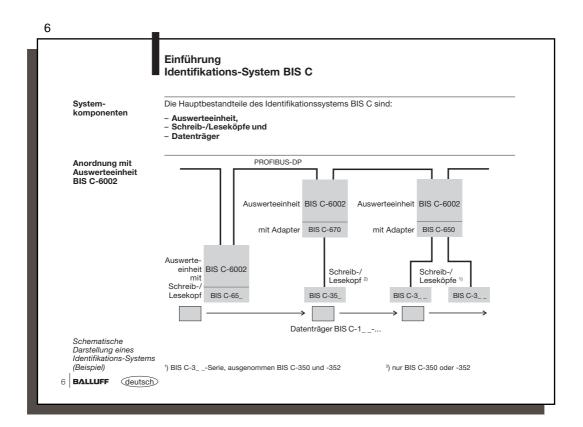
Wenn Anzeichen erkennbar sind, dass das Identifikations-System nicht ordnungsgemäß arbeitet, ist es außer Betrieb zu nehmen und gegen unbefugte Benutzung zu sichern.

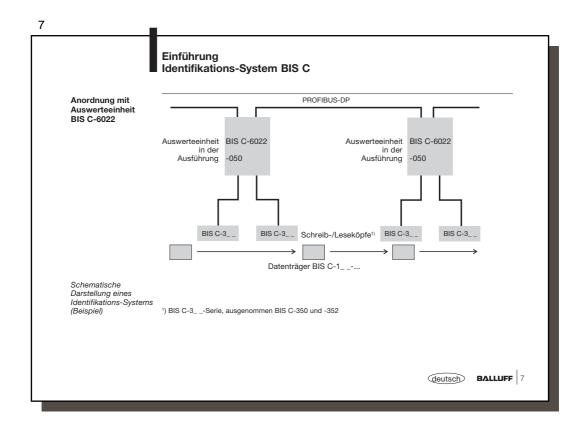
Gültigkeit

Diese Beschreibung gilt für Auswerteeinheiten der Baureihe BIS C-6002-019-...-03-... und BIS C-6022-019-050-03-....



5 Einführung Identifikations-System BIS C Dieses Handbuch soll den Anwender beim Einrichten des Steuerprogramms und der Installation und Inbetriebnahme der Komponenten des Identifikations-Systems BIS C anleiten, so dass sich ein sofortiger, reibungsloser Betrieb anschließt. Das Identifikations-System BIS C gehört zur Kategorie der Prinzip berührungslos arbeitenden Systeme, die sowohl lesen als auch schreiben können. Diese Doppelfunktion ermöglicht Einsätze, bei denen nicht nur fest in den Datenträger programmierte Informationen transportiert, sondern auch aktuelle Informationen gesammelt und weitergegeben werden. Sind 2 Schreib-/Leseköpfe an die Auswerteeinheit BIS C-60_2 angeschlossen, können beide Schreib-/Leseköpfe unabhängig voneinander bearbeitet werden. D.h., am einen Schreib-/Lese B kopf kann ein Datenträger gelesen werden, während am anderen Schreib-/Lesekopf auf einen anderen Datenträger geschrieben wird. Einsatzgebiete Einige der wesentlichen Einsatzgebiete finden sich in der Produktion zur Steuerung des Materialflusses (z.B. bei variantenspezifischen Prozessen), beim Werkstücktransport mit Förderanlagen zur Datengewinnung für die Qualitätssicherung, zur Erfassung sicherheitsrelevanter Daten, - in der Werkzeugcodierung und -überwachung; - in der Betriebsmittelorganisation; - im Lagerbereich zur Kontrolle der Lagerbewegungen; - im Transportwesen und in der Fördertechnik: - in der Entsorgung zur mengenabhängigen Erfassung. deutsch BALLUFF 5





Auswerteeinheit BIS C-60_2 Basiswissen für die Anwendung

Auswahl der Systemkomponenten

Die Auswerteeinheit BIS C-6002 besitzt ein Kunststoffgehäuse. Der Anschluss erfolgt über eine Klemmleiste, wobei die Kabel mittels PG-Verschraubung gesichert werden, oder über Rund-steckverbinder. An die Auswerteeinheit kann ein einzelner Schreib-/Lesekopf der Baureihe BIS C-65_ direkt montiert werden, wodurch eine kompakte Einheit entsteht. Ist der Adapter BIS C-650 anstatt des Schreib-/Lesekopfes BIS C-65_ montiert, können alternativ zwei Schreib-/ Leseköpfe abgesetzt über Kabel angeschlossen werden. Ist der Adapter BIS C-670 montiert, kann ein Schreib-/Lesekopf über Kabel angeschlossen werden.

Die Auswerteeinheit BIS C-6022 besitzt ein Metallgehäuse. Der Anschluss erfolgt über Rundsteckverbinder. Es können zwei Schreib-/Leseköpfe über Kabel angeschlossen werden

Die Auswerteeinheiten BIS C-60_2 verfügen zusätzlich über einen digitalen Eingang. Der Eingang hat je nach Konfiguration unterschiedliche Funktionen (siehe Parametrierung).

Welche der oben beschriebenen Anordnungen bei den Schreib-/Leseköpfen sinnvoll ist, weiche der ober beschriebenen Anordnungen bei den Schrieb-Lesekopfen Simivon ist, richtet sich im wesentlichen nach der möglichen räumlichen Anordnung der Bausteine. Funktionale Einschränkungen sind nicht gegeben. Alle Schreib-/Leseköpfe sind für statisches und dynamisches Lesen und Schreiben geeignet. Abstand und Relativgeschwindigkeit richten sich nach der Wahl des Datenträgers. In den jeweiligen Handbüchern zu den Schreib-/Leseköpfen der Baureihe BIS C-65_ sowie der Baureihe BIS C-3_ finden Sie sämtliche Kombinationen von Schreib-/Lesekopf und passenden Datenträgern.

Die Systemkomponenten werden von der Auswerteeinheit elektrisch versorgt. Der Datenträger stellt eine eigenständige Einheit dar, benötigt also keine leitungsgebundene Stromzuführung. Er bekommt seine Energie vom Schreib-/Lesekopf. Dieser sendet ständig ein Trägersignal aus, das den Datenträger versorgt, sobald der notwendige Abstand erreicht ist. In dieser Phase findet der Schreib-/Lesevorgang statt. Dieser kann statisch oder dynamisch erfolgen.



Auswerteeinheit BIS C-60 2 Basiswissen für die Anwendung

Steuerfunktion

Über den Schreib-/Lesekopf schreibt die Auswerteeinheit Daten vom steuernden System auf den Datenträger oder liest sie vom Datenträger und stellt sie dem steuernden System zu Verfügung. Steuernde Systeme können sein:

- ein Steuerrechner (z.B. Industrie-PC) oder
- eine speicherprogrammierbare Steuerung (SPS)

Datensicherheit

Bei der Übertragung der Daten zwischen Schreib-/Lesekopf und Datenträger bedarf es eines Verfahrens, welches erkennen kann, ob die Daten richtig gelesen bzw. richtig geschrieben worden sind.

Bei der Auslieferung ist die Auswerteinheit auf das bei Balluff gebräuchliche Verfahren des doppelten Einlesens mit anschließendem Vergleich eingestellt. Neben diesem Verfahren steht ein zweites Verfahren als Alternative zur Verfügung: die CRC_16-Datenprüfung.

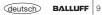
Hier wird ein Prüfcode auf den Datenträger geschrieben, der jederzeit und überall das Kontrollieren der Daten auf Gültigkeit erlaubt.

Vorteile mit CRC_16 Check	Vorteile mit doppeltem Lesen
	Beim Datenträger gehen keine Nutzbyte zur Speicherung eines Prüfcodes verloren.
	Kürzere Schreibzeiten, da kein CRC geschrieben werden muss.

Da beide Varianten je nach Anwendung vorteilhaft sind, kann die Methode der Datensicherheit vom Anwender parametriert werden (siehe 1 26).



Ein Mischbetrieb der beiden Prüfverfahren ist nicht möglich!



10

BUS-Anbindung PROFIBUS-DP

PROFIBUS-DP

Die Kommunikation zwischen der Auswerteeinheit BIS C-60_2 und dem steuernden System erfolgt über den PROFIBUS-DP.

Das System PROFIBUS-DP besteht aus den Komponenten:

- dem Busmaster und
- den Busmodulen/Slaves (hier die Auswerteeinheit BIS C-60_2)



Wichtiger Hinweis für den Einsatz mit SPS: Es gibt Steuerungen, bei denen der Datenbereich des PROFIBUS-DP nicht synchron zur Aktualisierung des Ein-Ausgangsabbildes übertragen wird. Werden mehr als 2 Byte Daten übertragen, muss ein Mechanismus verwendet werden, der garantiert, dass die Daten in der SPS und die Daten im BIS C immer gleich sind!

1. Möglichkeit: Synchrone Datenübertragung als Einstellung auf dem Master Mit dieser Methode stellt der Busmaster sicher, dass immer alle für den jeweiligen Slave notwendigen Daten zusammenhängend übertragen werden. In der SPS ist meist eine besondere Soft-

warefunktion zu verwenden, die dann ebenfalls den Zugriff zwischen SPS und Busmaster so steuert, dass immer alle Daten zusammenhängend übertragen werden.

2. Möglichkeit: 2. Bitleiste einstellen

Der Datenaustausch zwischen SPS und BIS wird über die sogenannte Bitleiste gesteuert. Dies ist immer das erste Byte des jeweiligen Schreib-/Lesekopfs im Datenpuffer. Sowohl im Eingangsbereich (Daten vom BIS an die SPS) als auch im Ausgangsbereich (Daten von der SPS an das BIS) ist diese Bitleiste vorhanden. Wird nun diese Bitleiste zusätzlich als letztes Byte übertragen, kann durch Vergleich dieser beiden Byte die Konsistenz der übertragenen Daten garantiert werden.

Mit dieser Methode wird weder der SPS-Zyklus beeinflusst noch die Bus-Zugriffszeit verändert. Es wird lediglich ein Byte im Datenpuffer für das Byte der 2. Bitleiste benötigt, anstatt es für Daten zu nutzen.

Diese 2. Möglichkeit wird von Balluff als Einstellung empfohlen (Werkseinstellung).



BUS-Anbindung PROFIBUS-DP

Gerätestammdaten

Um den Busmaster typgerecht zu parametrieren, liegt der Auswerteeinheit BIS C-60_2 eine Diskette bei, auf der die Gerätestammdaten in Form einer GSD-Datei abgelegt sind

Stationsadresse

Jede Auswerteeinheit BIS C-60_2 wird mit der Stationsadresse 126 ausgeliefert. Vor dem Einsatz am Bus muss diese zunächst individuell eingestellt werden. Siehe hierzu ∩ 12.

Ein-/Ausgangspuffer

Im Eingangs- und im Ausgangspuffer findet der Datenaustausch mit dem steuernden System statt. Die Größe dieser Puffer muss vom Master konfiguriert werden.

B

Die möglichen Einstellwerte sind in der GSD-Datei hinterlegt. Es können minimal 4 und maximal 128 Byte angepasst werden, wobei die Anzahl immer geradzahlig sein muss.

Parametrier-Byte User-Parameter-Bytes

Außerdem gibt es bei der Auswerteeinheit BIS C-60_2 noch weitere 6 Byte (User-Parameter-Bytes), die bei der Parametrierung übergeben werden müssen. Die Bedeutung der 6 Byte zur Parametrierung wird ab ∩ 25 beschrieben.



Die Voreinstellung ist in der GSD-Datei hinterlegt.

deutsch BALLUFF 11

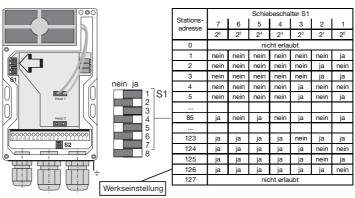
12

BUS-Anbindung PROFIBUS-DP

Stationsadresse einstellen

Über den Schiebeschalter S1 kann die Stationsadresse vergeben werden, über die das Gerät auf dem Bus angesprochen wird. Jede Adresse darf nur einmal verwendet werden.

Der Schiebeschalter S1 ist binär codiert. Die Einstellung der Stationsadresse geschieht nach dem in der Tabelle gezeigten Schema: nein = Schalter links, ja = Schalter rechts Im nachfolgenden Bild ist die Adresse 85 eingestellt.



Schiebeschalter S1 (bei geöffnetem Deckel)

Öffnen des Deckels der Auswerteeinheit: BIS C-6002 siehe 🖹 58, BIS C-6022 siehe 🖺 76



Kompatibilität zur Auswerteeinheit BIS C-6_2

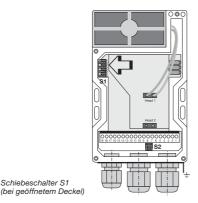
Kompatibilität einstellen

Über den Schiebeschalter S1 kann die Kompatibilität zu den Auswerteeinheiten BIS C-602 bzw. BIS C-622 hergestellt werden.

B

Ist die Auswerteeinheit BIS-C-60_2 kompatibel zu BIS C-602 bzw. BIS C-622 eingestellt, müssen alle Einstellungen für den Datenaustausch entsprechend den Kapiteln Parametrierung, Funktionsbeschreibung, Protokollablauf und LED-Anzeige der Betriebsanleitung für die Auswerteeinheiten BIS C-6_2 vorgenommen werden! Diese Betriebsanleitung erhalten Sie entweder auf Anforderung, oder Sie können sie sich im Internet unter www.balluff.de herunterladen.

S1



Schiebeschalter S1 8 kompatibel mit BIS C-6_2 nein ja ja BIS C-60_2

Schema: nein = Schalter links ia = Schalter rechts

Im Bild ist keine Kompatibilität zu BIS C-6_2 eingestellt.

Öffnen des Deckels der Auswerteeinheit: BIS C-6002 siehe $\cap{0.7}$ 58, BIS C-6022 siehe $\cap{0.7}$ 76

deutsch BALLUFF 13

14

Funktionsbeschreibung Kommunikation mit der Auswerteeinheit

Prinzipieller Ablauf

Schiebeschalter S1

Die Kommunikation zwischen dem steuernden System und der Auswerteeinheit erfolgt in einem festen Protokollaublauf. Die Gültigkeit von Daten von der Steuerung an die Auswerte-einheit oder umgekehrt von der Auswerteeinheit an die Steuerung wird durch Steuer-Bit angezeigt. Mit Hilfe dieser Bit wird eine Handshake zwischen Steuerung und Auswerteeinheit

Hieraus ergibt sich der folgende, vereinfacht dargestellte Ablauf eines Auftrags der Steuerung an die Auswerteeinheit:

- 1. Die Steuerung sendet an die Auswerteeinheit eine Befehlskennung zusammen mit den zugehörigen Befehlparametern und setzt ein Bit (AV-Bit). Dieses Bit signalisiert der Auswerteeinheit, dass die übergebenen Daten gültig sind und der Auftrag jetzt beginnt.
- 2. Die Auswerteeinheit übernimmt den Auftrag und setzt ein Bit (AA-Bit), das dies der Steuerung signalisiert.
- 3. Ist für die Durchführung des Auftrags ein weiterer Datenaustausch zwischen Steuerung und Auswerteeinheit notwendig, so benutzen diese jeweils ein Bit (TI-Bit und TO-Bit), mit dem signalisiert wird, dass die Steuerung / Auswerteeinheit jetzt für den weiteren Datenaustausch bereit ist bzw. erhaltenen Daten übernommen hat.
- 4. Hat die Auswerteeinheit den Auftrag korrekt ausgeführt, setzt sie ein Bit (AE-Bit).
- Hat die Steuerung alle wichtigen Daten übernommen, signalisiert sie dies der Auswerte-einheit durch Rücksetzen des am Beginn gesetzten Bit (AV-Bit).
- 6. Die Auswerteeinheit setzt nun ebenfalls alle während des Ablaufs gesetzten Steuerbit zurück (AA-Bit, AE-Bit) und ist bereit für den nächsten Auftrag.

Bitte beachten Sie auch die l'1 29...35 und die Beispiele auf den [1] 36...53.

Funktionsbeschreibung Ein- und Ausgangspuffer

Eingangs- und Ausgangspuffer

Zur Übertragung von Befehlen und Daten zwischen der Auswerteeinheit BIS C-60_2 und dem steuernden System muss dieses zwei Felder bereitstellen. Die beiden Felder sind

- der Ausgangspuffer

für die Steuerbefehle, die **zum** BIS-Identifikations-System geschickt werden und für die zu schreibenden Daten.

der Eingangspuffer

für die zu lesenden Daten und

für die Kennungen und Fehlercodes, die vom BIS-Identifikations-System kommen.

Die möglichen Einstellwerte sind in der GSD-Datei hinterlegt.

Die Puffergröße kann zwischen 4 und 128 Byte in 2-Byte-Schritten gewählt werden. Dies muss bei der Parametrierung vom Master angegeben werden. Die Gesamtpuffergröße wird in 2 Bereiche aufgeteilt:

Pufferbereich 1 für Schreib-/Lesekopf 1; Größe wird im Parameter-Byte 6 festgelegt.
Pufferbereich 2 für Schreib-/Lesekopf 2; Größe = Gesamtpuffergröße − Puffergröße von Schreib-/Lesekopf 1. Beispiel siehe 16.



Wird für einen Schreib-/Lesekopf eine Puffergröße kleiner 6 Byte (8 Byte mit doppelter Bitleiste) eingestellt, kann ein Lese-/Schreibauftrag nicht durchgeführt werden. Die Funktion Auto-Lesen (automatisches Lesen bei Codetag-Present, siehe \(^\gamma \) 30) ist weiterhin aktiv. Somit ist ein schnelles Lesen kleiner Datenmengen möglich, ohne den Bus unnötig zu belasten.

Puffergröße – 1 = Anzahl der gelesenen Byte ohne doppelte Bitleiste; Puffergröße – 2 = Anzahl der gelesenen Byte mit doppelter Bitleiste.

Bitte beachten Sie den prinzipiellen Ablauf auf den 14 und 29...35 und die Beispiele auf den 1136...53.

deutsch BALLUFF 15

16

Funktionsbeschreibung Ein- und Ausgangspuffer

Eingangs- und Ausgangspuffer (Fortsetzung)

Beispiel: Die 82 Byte für den Gesamtpuffer sollen aufgeteilt werden. Dem Schreib-/Lesebeispiel die 22 byte itu den Gesambynter sollen aufgetein werden. Der Bei Schleib-/Lese-kopf 1 wird ein Eingangs-/Ausgangspuffer von 46 Byte zugewiesen. Daraus resultiert ein Eingangs-/Ausgangspuffer von 36 Byte für den Schreib-/Lesekopf 2.

Vorgehen: Die Puffergröße für Schreib-/Lesekopf 1 wird auf 46 Byte eingestellt. Dazu wird mittels Parameter-Byte 6 der Hex-Wert 2E (entspricht 46 dezimal) eingegeben, binär entspricht dies 00101110.

SPS-Organisation: Der Pufferbereich soll bei Eingangsbyte EB 32 und Ausgangsbyte AB 32 beginnen

Ergebnis:			EB 0 / AB 0	SPS-Puffer
Schreib-/Lesekopf 1: (S/L 1)	Subadresse 00 Eingangspuffer Ausgangspuffer	ab EB 32 bzw. AB 32 — von EB 32 bis EB 77 von AB 32 bis AB 77	\longrightarrow	Puffer für S/L 1
Schreib-/Lesekopf 2: (S/L 2)	Subadresse 00 Eingangspuffer Ausgangspuffer	ab EB 78 bzw. AB 78 von EB 78 bis EB 113 von AB 78 bis AB 113		Puffer für S/L 2



Bitte beachten Sie den prinzipiellen Ablauf auf den 14 und 29...35 und die Beispiele auf den 1136...53.

Es ist zu beachten, dass diese Puffer je nach	Variante 1	Variante 2
Steuerungstyp unterschiedlich abgebildet werden.	Subadresse 00 01	Subadresse 01
Nachfolgend wird stets die Beschreibung nach Variante 1 dargestellt!	02 03	03 02
That variance i dai gostoni.	04 05	05 04
	06 07	07



Funktionsbeschreibung Ausgangspuffer, Belegung und Erklärung

Belegung des Ausgangspuffers für einen (1) Schreib-/ Lesekopf

Bit-Nr.	7	6	5	4	3	2	1	0	7
Subadresse									
00 _{Hex} = Bitleiste	CT	TI		HD		GR		AV	Bitname
01 _{Hex}		Befehlskennung					Daten		
02 _{Hex}	Anfangsa	Anfangsadresse (Low Byte) oder Programm-Nr.					Daten		
03нех		Anfangsadresse (High Byte)				oder	Da	ten	
04 _{Hex}		Anzahl Byte (Low Byte)					Da	ten	
05нех		Anzahl Byte (High Byte)				oder	Daten		
06 _{Hex}		Daten							
		Daten							
letztes Byte		2. Bit	leiste (wie	oben)		oder	Da	ten	1

Erklärungen zum Ausgangspuffer

Bitte beachten Sie den prinzipiellen Ablauf auf den 🗥 14 und 29...35 und die Beispiele auf den 1136...53.

Sub- adresse	Bit- name	Bedeutung	Funktionsbeschreibung	
00 _{Hex} Bitleiste	СТ	Datenträgertyp 0 1	Datenträgertyp auswählen: 32 Byte Blockgröße 64 Byte Blockgröße	für Datenträgertyp: BIS C-102, -03, -04, -05 BIS C-110, -11, -30
	TI	Toggle-Bit In	Zeigt während eines Leseau Steuerung für weitere Daten	
	HD (Fortse	Kopf anwählen 0 1 etzung siehe näch	Bei Kopf 1 Kopf 1.1 anwählen Kopf 1.2 anwählen (nur in Verbindung mit Adap ste []	Bei Kopf 2 Kopf 2.1 anwählen Kopf 2.2 anwählen ter 655)



18

Funktionsbeschreibung Ausgangspuffer, Belegung und Erklärung

Bedeutung

Erklärungen zum Ausgangspuffer (Fortsetzung)

Sub-

adresse

Bit-

name

00_{Hex} Bitleiste GR Grundzustand Veranlasst das BIS-System, in den Grundzustand für den jeweiligen Schreib-/Lesekopf zu gehen. Ein evtl. anstehender Auftrag wird abgebrochen. ΑV Auftrag Signalisiert dem Identifikations-System, dass ein Auftrag für den jeweiligen Schreib-/Lesekopf vorliegt. Sub-Bedeutung Funktionsbeschreibung adresse 01_{Hex} Befehlskennung 00_{Hex} 01_{Hex} Kein Befehl vorhanden Datenträger lesen auf Datenträger schreiben Speichern des Programms im EEPROM für die Funktion Gemischter Datenzugriff 02_{Hex} 06He Speichern der Anfangsadresse für die Funktion Auto-Lesen im EEPROM 07_{Hex} EEPROM
Kopieren von Kopf 1 nach Kopf 2
Initialisieren der CRC_16-Datenprüfung
Lesen bei der Funktion Gemischter Datenzugriff
(entsprechend dem im EEPROM abgelegten Programm)
Schreiben bei der Funktion Gemischter Datenzugriff
(entsprechend dem im EEPROM abgelegten Programm) 11_{Hex} 12_{Hex} 21_{Hex} 22_{Hex} oder Daten zum Schreiben auf den Datenträger oder Programmdaten zum Schreiben auf das EEPROM. (Fortsetzung siehe nächste 🖺

Funktionsbeschreibung

Bitte beachten Sie den prinzipiellen Ablauf auf den 111 14 und 29...35 und die Beispiele auf den 11136...53.

deutsch

18 BALLUFF

Funktionsbeschreibung Ausgangspuffer, Belegung und Erklärung

Erklärungen zum Ausgangspuffer (Fortsetzung)

Sub- adresse	Bedeutung	Funktionsbeschreibung
02 Hex	Anfangsadresse (Low Byte)	Adresse, ab der vom Datenträger gelesen bzw. auf den Datenträger geschrieben werden soll (das Low Byte deckt den Adressbereich von 0 bis 255 ab).
oder Anfangsadresse (Low Byte)		Adresse für die Funktion Auto-Lesen, ab der vom Datenträger gelesen wird. Der Wert wird im EEPROM abgelegt (Das Low Byte deckt den Adressbereich von 0 bis 255 ab).
oder Programm-Nr.		Nr. des im EEPROM abzulegenden Programms in Verbindung mit Befehlskennung 06_{Hex} für die Funktion Gemischter Datenzugriff (Werte zwischen 01_{Hex} und $0A_{\text{Hex}}$ erlaubt!).
oder	Programm-Nr.	Nr. des im EEPROM abgelegten Programms für Lese- oder Schreiboperationen in Verbindung mit Befehlskennung 21 _{Hex} oder 22 _{Hex} für die Funktion Gemischter Datenzugriff.
oder	oder Daten zum Schreiben auf den Datenträger	
oder	Programmdaten	zum Schreiben auf das EEPROM.
03нех	Anfangsadresse (High Byte)	Adresse, ab der vom Datenträger gelesen bzw. auf den Datenträger geschrieben werden soll (das High Byte wird zusätzlich für den Adressbereich von 256 bis 8.191 benötigt).
oder	Anfangsadresse (High Byte)	Adresse für die Funktion Auto-Lesen, ab der vom Datenträger gelesen wird. Der Wert wird im EEPROM abgelegt. (Das High Byte wird zusätzlich für den Adressbereich von 256 bis 8.191 benötigt).
oder	Daten	zum Schreiben auf den Datenträger
oder	Programmdaten	zum Schreiben auf das EEPROM.

Bitte beachten Sie den prinzipiellen Ablauf auf den [1] 14 und 29...35 und die Beispiele auf den [1] 36...53.

(Fortsetzung siehe nächste 🖹



20

Funktionsbeschreibung Ausgangspuffer, Belegung und Erklärung

Erklärungen zum Ausgangspuffer (Fortsetzung)

Sub- adresse	Bedeutung	Funktionsbeschreibung
04 Hex	Anzahl Byte (Low Byte)	Anzahl Byte, die ab der Anfangsadresse gelesen bzw. geschrieben werden sollen (das Low Byte deckt den Umfang von 1 bis 256 Byte ab).
oder	Daten	zum Schreiben auf den Datenträger
oder	Programmdate	n zum Schreiben auf das EEPROM.
05 Hex	Anzahl Byte (High Byte)	Anzahl Byte, die ab der Anfangsadresse gelesen bzw. geschrieben werden sollen (das High Byte wird zusätzlich für den Umfang von 257 bis 8.192 Byte benötigt).
oder	Daten	zum Schreiben auf den Datenträger
oder	Programmdate	n zum Schreiben auf das EEPROM.
06 Hex	Daten	zum Schreiben auf den Datenträger
oder	Programmdate	n zum Schreiben auf das EEPROM.
	Daten	zum Schreiben auf den Datenträger
		n zum Schreiben auf das EEPROM.

Bitte beachten Sie den prinzipiellen Ablauf auf den โโ 14 und 29...35 und die Beispiele auf den โโ 36...53.

2. Bitleiste Stimmen 1. und 2. Bitleiste überein, liegen gültige Daten vor. zum Schreiben auf den Datenträger oder Daten Programmdaten zum Schreiben auf das EEPROM. oder



Funktionsbeschreibung Eingangspuffer, Belegung und Erklärung

Belegung des Eingangspuffers für einen (1) Schreib-/ Lesekopf

Über die Parametrierung kann das letzte Byte als 2. Bitleiste eingerichtet werden (Default).

obor are r arametric								(=	
Bit-Nr.	7	6	5	4	3	2	1	0	
Subadresse									
00 _{Hex} = Bitleiste	BB	HF	TO	IN/KN	AF	AE	AA	CP	Bitnar
01Hex		ehlercod	Э	00	ler		Daten		
02Hex		Daten							
03нех		Daten							
04Hex	Daten								
05нех	Daten								
06нех	Daten								
	Daten								
letztes Byte	2. Bitl	2. Bitleiste (wie oben) oder Daten							

Erklärungen zum Eingangspuffer

Bitte beachten Sie den prinzipiellen Ablauf auf den [1] 14 und 29...35 und die Beispiele auf den [1] 36...53.

Sub- adresse	Bit- name	Bedeutung	Funktionsbeschreibung
00 _{Hex} Bitleiste	BB	betriebsbereit	Das BIS-Identifikations-System befindet sich in betriebsbereitem Zustand.
	HF	Head Fehler	Kabelbruch zum Schreib-/Lesekopf oder kein Schreib-/Lesekopf angeschlossen.
	ТО	Toggle-Bit Out	beim Lesen: BIS hat neue/weitere Daten bereitgestellt. beim Schreiben: BIS ist bereit, neue/weitere Daten zu übernehmen.
	(Fortse	etzung siehe nächs	te 🖹

deutsch BALLUFF 21

22

Funktionsbeschreibung Eingangspuffer, Belegung und Erklärung

Erklärungen zum Eingangspuffer (Fortsetzung)

Sub- adresse	Bit- name	Bedeutung	Funktionsbeschreibung
00 Hex	(Forts	etzung)	
Bitleiste	ÌN/KN		Verwenden gleiches Bit in der Bitleiste. Es kann entweder IN oder KN angezeigt werden. Deshalb ist entweder der Parameter 4. Byte, Bit 7 = 1 oder Parameter 4. Byte, Bit 6 = 1 anzuwählen. (siehe \(^1\)\)27)
	IN	Input	Wenn der Parameter 4. Byte, Bit 7 = 1 ist und der Parameter 4. Byte, Bit 6 = 0 ist, zeigt dieses Bit den Zustand des Eingangs an.
	KN	Kopf Nummer	Wenn der Parameter 4. Byte, Bit 6 = 1 und Parameter 4. Byte, Bit 7 = 0 ist, zeigt dieses Bit den angewählten Kopf an.
	AF	Auftrag Fehler	Der Auftrag wurde fehlerhaft bearbeitet/abgebrochen.
	AE	Auftrag Ende	Der Auftrag wurde ohne Fehler beendet.
	AA	Auftrag Anfang	Der Auftrag wurde erkannt und begonnen.
	CP	Codetag Present	Datenträger im Schreib-/Lesebereich des Schreib-/Lesekopfs.
		el zum CP-Bit steht	das Ausgangssignal CT-Present zur Verfügung. Man kann des Datenträgers direkt als Hardwaresignal verarbeiten.
Cb			

Bitte beachten Sie den prinzipiellen Ablauf auf den [1] 14 und 29...35 und die Beispiele auf den [1] 36...53.

22 BALLUFF deutsch

Sub-adresse Bedeutung Funktionsbeschreibung Fehlernummer ist eingetragen, wenn Auftrag fehlerhaft bearbeitet oder abgebrochen wurde. Nur mit AF-Bit gültig! **01**Hex Fehlercode 00нех Kein Fehler. Lesen oder Schreiben nicht möglich, da kein Datenträger im Schreib-/Lesebereich des Schreib-/Lesekopfs vorhanden. (Fortsetzung siehe nächste 🖹

Funktionsbeschreibung Eingangspuffer, Belegung und Erklärung

Erklärungen zum Eingangspuffer (Fortsetzung)

Sub- adresse	Bedeutung	Funktionsbeschreibung
01 _{Hex}	Fehlercode	(Fortsetzung)
	02 _{Hex}	Fehler beim Lesen.
	03 _{Hex}	Datenträger wurde während des Lesens aus dem Schreib-/Lesebereich des Schreib-/Lesekopfs entfernt.
	04 _{Hex}	Fehler beim Schreiben.
	05Hex	Datenträger wurde während des Schreibens aus dem Schreib-/ Lesebereich des Schreib-/Lesekopfs entfernt.
	07 _{Hex} oder	AV-Bit ist gesetzt, aber die Befehlskennung fehlt oder ist ungültig. Anzahl Byte ist 00Hex.
	09 _{Hex}	Kabelbruch zum angewählten Schreib-/Lesekopf oder Kopf nicht angeschlossen.
	0C _{Hex}	Das EEPROM kann nicht gelesen/beschrieben werden.
	0D _{Hex}	Gestörte Kommunikation mit dem Datenträger. Hinweis: Einbaukriterien oder Abstand des Datenträgers zum Schreib-/Lesekopf überprüfen.
	0E _{Hex}	Der CRC der gelesenen Daten stimmt nicht mit dem CRC auf dem Datenträger überein!
	0F _{Hex}	Inhalt der 1. und 2. Bitleiste (1. und letztes Byte) des Ausgangs- puffers sind ungleich (2. Bitleiste muss bedient werden).
	11 _{Hex}	Aufruf einer Funktion, die nicht möglich ist, da sich die Auswerte- einheit im Modus "kompatibel mit BIS C-6_2" befindet.
	12 _{Hex}	Kopieren nicht möglich, da an Kopf 2 bereits ein Befehl gestartet ist.
oder:	Daten	Daten, die vom Datenträger gelesen wurden.

Bitte beachten Sie den prinzipiellen Ablauf auf den [1] 14 und 29...35 und die Beispiele auf den [1] 36...53.

(Fortsetzung siehe nächste 🖒



24

Funktionsbeschreibung Eingangspuffer, Belegung und Erklärung

Erklärungen zum Eingangspuffer (Fortsetzung)

Sub- Bedeutung Funktionsbeschreibung adresse		Funktionsbeschreibung
02 Hex	Daten	Daten, die vom Datenträger gelesen wurden.
	Daten	Daten, die vom Datenträger gelesen wurden.
letztes Byte		
2. Bitleiste Stimmen 1. und 2. Bitleiste überein, liegen gültige Daten von		Stimmen 1. und 2. Bitleiste überein, liegen gültige Daten vor,
oder Daten Daten, die vom Datenträger gelesen wurden.		Daten, die vom Datenträger gelesen wurden.

Bitte beachten Sie den prinzipiellen Ablauf auf den โโ 14 und 29...35 und die Beispiele auf den โโ 36...53.



Funktionsbeschreibung Parametrierung der Auswerteeinheit BIS C-60_2

Parameter, Übersicht

Über 6 User-Parameter-Byte, die auf dem Profibus-Master hinterlegt sind, können unterschiedliche Funktionen können aktiviert / deaktiviert werden. Die Einstellung erfolgt direkt beim Einbinden eines Geräts auf dem Profibus-Master. Die Voreinstellung der Parameter ist in der GSD-Datei hinterlegt.

- CRC_16-Datenprüfung:
Ist diese Funktion aktiviert, wird die Richtigkeit der gelesenen/geschriebenen Daten durch die CRC_16-Datenprüfung sichergestellt (siehe 1 9).

Simultane Datenübertragung für beide Schreib-/Leseköpfe:
Bei simultaner Datenübertragung können, abhängig von der zu lesenden/zu schreibenden
Datenmenge und dem Typ der Steuerung, kürzere Lese-/Schreibzeiten erreicht werden.

Dynamikbetrieb an Schreib-/Lesekopf 1 oder 2:

Ist Dynamikbetrieb parametriert, kann ein Schreib-/Leseauftrag gesendet werden, obwohl kein Datenträger im aktiven Bereich des Kopfs vorhanden ist. Fährt ein Datenträger nun vor den Kopf, wird der Befehl sofort ausgeführt.

- Funktion Auto-Lesen für Schreib-/Lesekopf 1 oder 2:

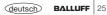
lst die Funktion Auto-Lesen aktiviert, liest die Auswerteeinheit die ersten (max. 31) Byte ab einer definierten Anfangsadresse vom Datenträger aus, sobald dieser in den aktiven Bereich des Schreib-/Lesekopfs kommt. Die Anfangsadresse muss zuvor mit der Befehlskennung 07_{Hex} auf dem EEPROM der Auswerteeinheit hinterlegt werden.

2. Bitleiste am Ende des Ein- und Ausgangspuffers:
 Die 2. Bitleiste (Werkseinstellung) verhindert, dass Daten vom Bus übernommen werden, solange dieser noch nicht vollständig aktualisiert ist.

Bitte beachten Sie den prinzipiellen Ablauf auf den 11 14 und 29...35 und

die Beispiele auf den 🖺 36...53.

- **Zustand des digitalen Eingangs in der Bitleiste des Eingangspuffers anzeigen:** Ist diese Funktion aktiviert, zeigt das IN-Bit den Zustand des digitalen Eingangs der Auswerteeinheit an: $IN = 0 \rightarrow digitaler$ Eingang low; $IN = 1 \rightarrow digitaler$ Eingang high
- Reset der Auswerteeinheit BIS C-60_2 über den digitalen Eingang: Ist diese Funktion aktiviert, wird ein Reset der Auswerteeinheit durchgeführt, wenn der digitale Eingang auf high gelegt wird.



26

Funktionsbeschreibung Parametrierung, Parametrier-Byte

Parametrier-Byte

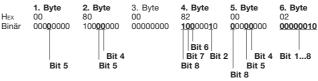
User-Parameter-Bytes



Zur Parametrierung müssen immer alle 6 Byte in HEX übergeben werden. Es dürfen nur die markierten Bit verändert werden. Bei einer Änderung der restlichen Bit kann keine Garantie für die richtige Funktion des BIS C-60_2 übernommen werden.

Die Defaultwerte (Werkseinstellung) der 6 Byte sind:

Zur Konfiguration dienen



mit folgenden Funktionen:

Die zur Parametrierung dienenden Bit besitzen folgende Funktionen:

1. Byte, Bit 5 CRC_16-Datenprüfung aktivieren

Bitstatus: 0 = nein 1 = ja

Dynamikbetrieb an Schreib-/Lesekopf 1 (Auswirkungen auf die Schreib-/Lesezeiten siehe 🎮 54/55) 2. Byte, Bit 5

Funktion Auto-Lesen ab vorgegebener Adresse nach CT-Present für Kopf 1 aktivieren (die gelesene Anzahl Byte ist von der gewählten Puffergröße minus Bitleisten für Kopf 1 abhängig)

4. Byte, Bit 8

2. Byte, Bit 4

2. Bitleiste am Ende des Eingangs- und des Ausgangspuffers anordnen

B

Ist diese Funktion angewählt, beträgt die kleinste Größe der beiden Puffer 4 Worte (8 Byte). Bitte beachten Sie den prinzipiellen Ablauf auf den \(\gamma \)14 und 29...35 und die Beispiele auf den \(\gamma \gamma \)136...53.

26 BALLUFF



Funktionsbeschreibung Parametrierung, Parametrier-Byte

Parametrier-Byte User-Parameter-Bytes (Fortsetzuna)

Bitstatus: 0 = nein 1 = ja

4. Byte, Bit 7 Zustand des digitalen Eingangs in der Bitleiste der Eingangspuffer

anzeigen:

0 = nein Eingang auf Low: "IN" in der Bitleiste der Eingangspuffer = 0.
1 = ja Eingang auf High: "IN" in der Bitleiste der Eingangspuffer = 1.

Wichtig: "KN" und "IN" benutzen das gleiche Bit in der Bitleiste. Wenn der Adapter BIS C-655 für 2×2 Köpfe angeschlossen ist muss die Anwahl 0 = nein erfolgen.

4. Byte, Bit 6 , **Bit 6** Anwahl Schreib-/Lesekopfadapter 2 Kopf/4 Kopf Anschluss 0 = nein Wählen Sie diese Einstellung wenn nicht mehr als 2 Schreib-/Leseköpfe angeschlossen werden können. Standard Ausführung

Wählen Sie diese Einstellung, wenn die Auswerteeinheit mit dem Lesekopfadapter BIS C-655 und 2 x 2 Köpfen betrieben wird.

Wichtig: Wenn 4. Byte, Bit 6 auf 1 = ja gesetzt wird, muss die Einstellung 4. Byte, Bit 7 auf 0 = Nein gesetzt werden.

4. Byte, Bit 2 Reset der Auswerteeinheit BIS C-60_2 über den digitalen Eingang:

0 = nein Eingang auf Low: keinen Reset ausführen. 1 = ja Eingang auf High: Reset wird ausgeführt.

5. Byte, Bit 8 Simultane Datenübertragung für beide Schreib-/Leseköpfe aktivieren

5. Byte,Bit 5 Dynamikbetrieb an Schreib-/Lesekopf 2

(Auswirkungen auf die Schreib-/Lesezeiten siehe 1154/55) 5. Byte, Bit 4

Funktion Auto-Lesen ab vorgegebener Adresse nach CT-Present für Kopf 2 aktivieren (die gelesene Anzahl Byte ist von der gewählten Puffergröße minus Bitleisten für Kopf 2 abhängig)

6. Byte,Bit 1...8 Anzahl Byte im Eingangs- und Ausgangspuffer, die für den Schreib-/ Lesekopf 1 verwendet werden sollen, siehe Beispiel auf ☐ 16.

deutsch BALLUFF 27

28

Funktionsbeschreibung Parametrierung, Parametrier-Byte

Parametrier-Byte User-Parameter-Bytes

Die Angabe des Eingangs- und Ausgangspuffers auf dem Master bezieht sich auf beide Schreib-/Leseköpfe. Mit der Angabe in Byte 6 wird der Gesamtpuffer auf die beiden Schreib-/ Leseköpfe aufgeteilt. Die Angabe erfolgt im HEX-Format und darf minimal 02HeX und maximal 80Hex (128 dez.) betragen



Soll nur ein Schreib-/Lesekopf (Kopf 1) verwendet werden, kann hier der gleiche Wert wie in der Angabe der Gesamtpuffergröße eingegeben werden. Eine Angabe kleiner als 2 Byte führt zu einem nicht definierten Zustand.

Bitte beachten Sie den prinzipiellen Ablauf auf den 📆 14 und 29...35 und die Beispiele auf den 📆 36...53.

(Fortsetzuna)



Funktionsbeschreibung Datenträger bearbeiten

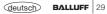
Lesen und Schreibe

Für die Durchführung eines Lese- oder Schreibauftrags muss sich ein Datenträger im aktiven Bereich des Schreib-/Lesekopfs befinden.

Ein Lese-/Schreibauftrag hat folgenden Ablauf (siehe Beispiele auf den 🖺 38ff):

- 1. Die Steuerung gibt auf den Ausgangspuffer:

 - die Befehlskennung an Subadresse 01_{Hex}, die Anfangsadresse, ab der gelesen/geschrieben werden soll, an Subadresse 02Hex/03Hex
 - die Anzahl Byte, die gelesen/geschrieben werden sollen,
 - an Subadresse 04Hex/05Hex, das CT-Bit in der Bitleiste je nach Blockgröße des Datenträgers,
 - das AV-Bit in der Bitleiste auf high.
- 2. Die Auswerteeinheit:
 - übernimmt den Auftrag (AA-Bit in der Bitleiste des Eingangspuffers auf high), beginnt, die Daten zu transportieren;
 - Lesen: vom Datenträger in den Eingangspuffer, Schreiben: vom Ausgangspuffer auf den Datenträger.
 - Größere Datenmengen werden in Blöcken übertragen (Größe bei doppelter Bitleiste = Puffergröße 2, Größe bei einfacher Bitleiste = Puffergröße 1). Dazu wird mit den Toggle-Bits ein Handshake zwischen Steuerung und Auswerte-einheit BIS C-60_2 ausgeführt.
- Die Auswerteeinheit hat den Auftrag korrekt bearbeitet (AE-Bit in der Bitleiste des Ein-gangspuffers). Ist bei der Bearbeitung des Auftrags ein Fehler entstanden, wird eine Fehler-nummer in die Subadresse 01Hex des Eingangspuffers geschrieben und das AF-Bit in der Bitleiste des Eingangspuffers gesetzt.



30

Funktionsbeschreibung Datenträger bearbeiten

Codetag Present

Kommt der Datenträger in den aktiven Bereich des Schreib-/Lesekopfs, signalisiert dies die Auswerteeinheit durch das Setzen des CP-Bit (Codetag Present).



Um das Lesen kleiner Datenmengen zu beschleunigen, stellt das Identifikations-System beim Erkennen eines Datenträgers sofort die ersten Byte des Datenträgers im Eingangspuffer des jeweiligen Schreib-/Lesekopfs zur Verfügung (30 Byte bei doppelter Bitleiste, 31 Byte bei einfacher Bitleiste oder weniger, wenn die Puffergröße kleiner eingestellt wurde).

Die Daten sind nur nach der steigenden Flanke des CP-Bit in der Bitleiste des Eingangs-puffers gültig. Sie bleiben gültig bis zur fallenden Flanke des CP-Bit, oder bis die Steuerung einen anderen Auftrag erteilt.

Besondere Eigenschaften

Um die Schreib-/Lesefunktion an die vielfältigen Einsatzmöglichkeiten anzupassen, wurden einige Besonderheiten realisiert, die der Anwender bei der Parametrierung bzw. Programmierung der Auswerteeinheit auswählen und einstellen kann. Sie sind nachfolgend beschrieben:

Auto-Lesen

Ist die Funktion Auto-Lesen aktiviert, werden die Daten gelesen, sobald ein Datenträger erkannt wird. Es ist kein Befehl der Steuerung erforderlich. Da für jeden Schreib-/Lesekopf ein Ein- und ein Ausgangspuffer vorhanden ist, muss die Anfangsadresse über die Befehlskennung 07_{Hex} für jeden Kopf festgelegt werden. Die Anfangsadressen können unterschiedlich sein. Die Anzahl der gelesenen Byte wird von der gewählten Größe des Eingangspuffers bestimmt, der bei Einsatz von 2 Köpfen auf beide Köpfe aufgeteilt ist.

Damit unterscheidet sich die Funktion Auto-Lesen von der Standardeinstellung für das automatische Lesen, welche stets bei Adresse 0 beginnt und eine maximale Anzahl von 30 Byte bei doppelter Bitleiste bzw. 31 Byte bei einfacher Biltleiste umfasst (oder weniger, wenn die Puffergröße kleiner eingestellt ist).



Funktionsbeschreibung Datenträger bearbeiten

Lesen und Schreiben im Dynamikbetrieb

Im normalen Betrieb wird ein Lese-/Schreibauftrag mit dem Setzen des AF-Bit und einer Fehlernummer von der Auswerteeinheit BIS C-60_2 abgelehnt, wenn sich kein Datenträger im aktiven Bereich des Schreib-/Lesekopfs befindet. Ist die Funktion Dynamikbetrieb konfiguriert, nimmt die Auswerteeinheit den Lese-/Schreibauftrag an und speichert ihn. Wird ein Daten-träger erkannt, wird der gespeicherte Auftrag ausgeführt.

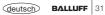
esen und Schreiben mit simultaner Datenübertragung

Lesen ohne simultane Datenübertragung: Bei einem Leseauftrag liest die Auswerteeinheit nach Erhalt der Anfangsadresse und der gewünschten Anzahl Byte zunächst alle gewünschten Daten vom Datenträger aus und setzt dann das AE-Bit. Danach werden die vom Datenträger gelesenen Daten in den Eingangspuffer geschrieben. Bei größeren Datenmengen erfolgt dies blockweise, gesteuert durch das Handshake mit den Toggle-Bits wie auf [129 beschrieben.

Lesen mit simultaner Datenübertragung: Bei einem Leseauftrag beginnt die Auswerteeinheit mit der Übertragung der Daten in den Eingangspuffer, sobald die ersten 30 Byte (bei doppelter Bitleiste bzw. 31 Byte bei einfacher Bitleiste oder weniger, wenn die Puffergröße kleiner eingestellt wurde) ab der Anfangsadresse vom Datenträger gelesen wurden, und zeigt dies durch Invertieren des TO-Bit an. Sobald die Steuerung das TI-Bit invertiert, überträgt die Auswerteeinheit die inzwischen gelesenen Daten zum Eingangspuffer. Dies wiederholt sich, bis die Auswerteeinheit die gewünschte Anzahl Daten vom Datenträger ausgelesen hat. Nun setzt die Auswerteeinheit das AE-Bit und gibt die restlichen Daten auf dem Eingangspuffer

Schreiben ohne simultane Datenübertragung: Bei einem Schreibauftrag wartet die Auswerteeinheit, bis sie alle zu schreibenden Daten von der Steuerung erhalten hat. Erst danach werden die Daten auf den Datenträger geschrieben, wie auf 1 29 beschrieben.

Schreiben mit simultaner Datenübertragung: Bei einem Schreibauftrag beginnt die Auswerteeinheit mit dem Schreiben der Daten auf den Datenträger, sobald sie die ersten zu schreibenden Daten aus dem Ausgangspuffer von der Steuerung erhalten hat. Sind alle Daten auf den Datenträger geschrieben, wird das AE-Bit gesetzt.



32

Funktionsbeschreibung Datenträger bearbeiten

Gemischter Datenzugriff

Im EEPROM der Auswerteeinheit BIS C-60, 2 können kleine Schreib-/Leseprogramme abge-

Die Funktion Gemischter Datenzugriff ist sinnvoll, wenn die benötigten Informationen auf dem Datenträger an unterschiedlichen Adressen vorliegen. Diese Funktion erlaubt es, diese "gemischten", d.h. nicht zusammenhängend gespeicherten Daten vom Datenträger in einem Vorgang und mit nur einem Befehl auszulesen.

Es können 10 Programme mit bis zu 25 Anweisungen abgespeichert werden. Jede Programm-anweisung beinhaltet eine Information Anfangsadresse und eine Information Anzahl Byte. Der Umfang der auszulesenden Daten darf maximal 2 kByte betragen.

Programm abspeichern:

Mit der Befehlskennung 06Hex wird das Schreib-/Leseprogramm an die Auswerteeinheit BIS C-60_2 übergeben. Pro Befehl wird ein Programm abgespeichert. Es müssen immer alle 25 Programmsätze plus zusätzlich 2 Byte mit FFHex FFHex als Endekennung übergeben werden. Insgesamt sind somit 104 Byte Informationen je Programm zu übertragen (einschließlich Befehlskennung und Programmnummer).



Die einzelnen Programmsätze müssen lückenlos aneinander anschließen. Sie müssen nacheinander übergeben und mit 2 Byte FFHex FFHex als Endekennung abgeschlossen werden. Es wird empfohlen, den verbleibenden, ungenutzten Speicherbereich mit FFHex FFHex zu füllen.

Bei doppelter Auswahl eines Adressbereichs werden die Daten entsprechend zweimal ausgege-



Funktionsbeschreibung Datenträger bearbeiten

Gemischter Datenzugriff (Fortsetzuna)

Folgende Darstellung soll den Aufbau eines Programms verdeutlichen:

Programmaufbau	Subadresse	Wert	Wertebereich
Befehlskennung	01 _{Hex}	06нех	
1. Programmsatz			
Programmnummer	02 _{Hex}	01 _{Hex}	01 _{Hex} bis 0A _{Hex}
1. Datensatz:			
Anfangsadresse Low Byte	03 _{Hex}		
Anfangsadresse High Byte	04 _{Hex}		
Anzahl Byte Low Byte	05 _{Hex}		
Anzahl Byte High Byte	06 _{Hex}		
2. Datensatz:			
25. Datensatz:			
Anfangsadresse Low Byte	03 _{Hex}		
Anfangsadresse High Byte	04 _{Hex}		
Anzahl Byte Low Byte	05 _{Hex}		
Anzahl Byte High Byte	06 _{Hex}		
Endekennung	FFHex FFHex		

Um ein zweites Programm zu speichern wird der oben dargestellte Vorgang wiederholt.

Der Vorgang, wie diese Einstellungen in das EEPROM zu schreiben sind, wird im 10. Beispiel auf den 171 48...50 dargestellt.

Das Auswechseln des EEPROM ist auf ☐ 69 für BIS C-6002 und auf ☐ 81 für BIS C-6022 beschrieben.



34

Funktionsbeschreibung Datenträger bearbeiten

Vom Datenträger lesen, mit Programm Gemischter Datenzugriff

Mit der Befehlskennung 21_{Hex} können die Programmsätze, die im Programm hinterlegt sind, vom Datenträger ausgelesen werden. Der Anwender muss genau dokumentieren, welche Daten von wo und mit welcher Anzahl Byte für das gewählte Programm gelesen werden (siehe Beispiel 11 auf 1 51).

Auf Datenträger schreiben, mit Programm Gemischter Datenzugriff

Mit der Befehlskennung 22_{Hex} können die Programmsätze, die im Programm hinterlegt sind, auf den Datenträger geschrieben werden. Der Anwender muss genau dokumentieren, welche Daten von wo und mit welcher Anzahl Byte für das gewählte Programm geschrieben werden (siehe Beispiel 12 auf 1 52).

Kopieren von Kopf 1 nach Kopf 2

Bei einem Kopierbefehl muss sich vor beiden Schreib-/Leseköpfen ein Datenträger befinden (auch wenn Dynamikbetrieb parametriert ist). Gelesen wird mit simultaner Datenübertragung (auch wenn keine simultane Datenübertragung parametriert ist). Der gesamte Ablauf wird mit der/den Bitleiste/n von Kopf 1 gesteuert. Die Anfangsadresse und Anzahl Byte gilt sowohl für das Lesen an Kopf 1 als auch für das Schreiben an Kopf 2. Der Kopierbefehl läuft im Prinzip wie das Lesen mit simultaner Datenübertragung ab. Zusätzlich werden die Daten die in den Einsensenuffer übertragen werden gegeln am Kopf 2. lich werden die Daten, die in den Eingangspuffer übertragen werden, parallel am Kopf 2 auf den Datenträger geschrieben.

Das AE-Bit wird erst gesetzt, wenn der Schreibvorgang an Kopf 2 erfolgreich beendet ist. Wird während einem gestarteten Kopierbefehl das GR-Bit gesetzt, so werden beide Schreib-/Leseköpfe in Grundzustand gebracht und der anstehende Auftrag abgebrochen (siehe Beispiel 8 auf ↑ 45).



Funktionsbeschreibung Datenträger bearbeiten

CRC-Initialisierung

Um den CRC-Check verwenden zu können, müssen die Datenträger zunächst mit der Befehlskennung 12-les initialisiert werden (siehe \(^1\)36). Die CRC-Initialisierung wird wie ein normaler Schreibauftrag verwendet. Dieser wird mit einer Fehlermeldung abgelehnt, wenn die Auswerteeinheit erkennt, dass der Datenträger nicht den richtigen CRC enthält. Datenträger ab Werksauslieferung (alle Daten sind 0) können sofort mit CRC-Check beschrieben werden.

Ist die CRC_16-Datenprüfung aktiviert, wird bei Erkennen eines CRC-Fehlers eine spezielle Fehlermeldung ausgegeben.

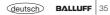
Wenn die Fehlermeldung keine Folge aus einem missglückten Schreibauftrag ist, kann davon ausgegangen werden, dass eine oder mehrere Speicherzellen auf dem Datenträger defekt sind. Der betreffende Datenträger ist auszutauschen.

lst der CRC-Fehler jedoch eine Folge aus einem missglückten Schreibauftrag, muss der Datenträger neu initialisiert werden, um ihn wieder verwenden zu können.

Die Prüfsumme wird je Seite auf den Datenträger als 2 Byte große Information geschrieben. Es gehen 2 Byte pro Seite verloren, d.h. die Seiten-/Blockgröße beträgt 30 Byte bzw. 62 Byte je nach Datenträgertyp (Einstellen der Blockgröße siehe (117). Dies bedeutet, dass sich die konkret nutzbare Anzahl Byte verringert:

Datenträgertyp		Nutzbare Byte
128 Byte	=	120 Byte
256 Byte	=	240 Byte
511 Byte *)	=	450 Byte
1023 Byte *)	=	930 Byte
2047 Byte *)	=	1922 Byte
2048 Byte	=	1984 Byte
8192 Byte	=	7936 Byte

*) Die letzte Datenträgerseite steht bei diesen EEPROM-Datenträgern nicht zur freien Verfügung.



36

Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

1. Beispiel

Bei Konfiguration mit doppelter Bitleiste und 8 Byte Puffergröße!

Initialisieren des Datenträgers für die CRC_16-Datenprüfung

Dieser Befehl entspricht im Ablauf einem Schreibbefehl. Anfangsadresse und Anzahl Byte müssen der maximal verwendeten Datenmenge entsprechen. Im Beispiel soll der komplette Speicherbereich eines Datenträgers mit 128 Byte verwendet

werden (BIS C-1__-03/L mit 32 Byte Blockgröße). Da 2 Byte je Block für den CRC verwendet werden, sind lediglich 120 Byte des Datenträgers für die Nutzbyte verfügbar. Somit: Anfangsadresse = 0, Anzahl Byte = 120.

Steuerung:

1.) Subadressen des Ausgangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:

01 _{Hex}	Befehlskennung 12 _{Hex}
02 _{Hex}	Anfangsadresse 00 _{Hex}
03нех	Anfangsadresse 00 _{Hex}
04 _{Hex}	Anzahl Byte 78 _{Hex}
05нех	Anzahl Byte 00 _{Hex}
00Hex/07Hex	AV-Bit setzen, CT-Bit auf 0

3.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten:

0106нех	Die ersten 6 Byte Daten eintragen
00Hex/07Hex	TI-Bit invertieren

... Solange fortsetzen, bis der gesamte Speicherbereich geschrieben ist. Siehe nächste

5.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten:		
	Die zweiten 6 Byte Daten eintragen	
00 /07	TI-Bit invertieren	

Identifikations-System BIS C-60 2:

2.) Subadressen des Eingangspuffers in der

riomornoigo dor Barotonarig Boar Boitoni		
00 _{Hex} /07 _{Hex}	AA-Bit setzen, TO-Bit invertieren	

4.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten:

0106нех	Die ersten 6 Byte Daten kopieren	
Subadresse des Eingangspuffers bearbeiten:		
00нех/07нех	TO-Bit invertieren	

6.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten:

	0 01
0106Hex	Die zweiten 6 Byte Daten kopieren
Subadresse des Eingangspuffers bearbeiten:	
00Hex/07Hex	TO-Bit invertieren



Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

1. Beispiel

(Fortsetzung)

Bei Konfiguration mit doppelter Bitleiste und 8 Byte Puffergröße!

Steuerung:

01Hex06Hex	Die letzten Byte Daten eintragen
00 _{Hex} /07 _{Hex}	TI-Bit invertieren

9.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten: 00_{Hex}/07_{Hex} AV-Bit rücksetzen

Identifikations-System BIS C-60_2:

7.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten: 8.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten:

01нех06нех		Die letzten Byte Daten kopieren
Subadresse des Eingangspuffers bearbei		se des Eingangspuffers bearbeiten:
	00 _{Hex} /07 _{Hex}	AE-Bit setzen

10.)Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

00_{Hex}/07_{Hex} AA-Bit und AE-Bit rücksetzen

deutsch BALLUFF 37

38

Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

2. Beispiel

Bei Konfiguration mit doppelter Bitleiste und 8 Byte Puffergröße! Steuerung: 1.) Subadressen des Ausgangspuffers in der

Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:		
01 _{Hex}	Befehlskennung 01 _{Hex}	
02 _{Hex}	Anfangsadresse Low Byte 0A _{Hex}	
03нех	Anfangsadresse High Byte 00 _{Hex}	
04 _{Hex}	Anzahl Byte Low Byte 11 _{Hex}	
05нех	Anzahl Byte High Byte 00 _{Hex}	
00нех/07нех	CT-Bit auf 0 (32 Byte Blockgröße), AV-Bit setzen	

3.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

		3. 3. 1
	0106нех	Die ersten 6 Byte Daten kopieren
Subadresse des Ausgangspuffers bearbeiten:		se des Ausgangspuffers bearbeiten:
	00/07	TI-Bit invertieren

5.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

	0106нех	Die zweiten 6 Byte Daten kopieren
Subadresse des Ausgangspuffers bearbeite		se des Ausgangspuffers bearbeiten:
	00 _{Hex} /07 _{Hex}	TI-Bit invertieren

7.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

0105нех	Die restlichen 5 Byte Daten kopieren
Subadresse des Ausgangspuffers bearbeiten:	
00 _{Hex} /07 _{Hex} AV-Bit rücksetzen	

Lesen von 17 Byte ab Datenträgeradresse 10 (Datenträgertyp mit 32 Byte Blockgröße):

Identifikations-System BIS C-60_2:

2.) Subadressen des Eingangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:

00 _{Hex} /07 _{Hex}	AA-Bit setzen
0106нех	Die ersten 6 Byte Daten eintragen
00 _{Hex} /07 _{Hex}	AE-Bit setzen

4.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

	Die zweiten 6 Byte Daten eintragen
00 _{Hex} /07 _{Hex}	TO-Bit invertieren

6.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

	Die restlichen 5 Byte Daten eintragen
00 _{Hex} /07 _{Hex}	TO-Bit invertieren

8.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

00_{Hex}/07_{Hex} AA-Bit und AE-Bit rücksetzen



Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

3. Beispiel (wie 2. Beispiel, jedoch mit simultaner Datenübertragung)

Bei Konfiguration mit doppelter Bitleiste und 8 Byte Puffergröße!

Lesen von 17 Byte ab Datenträgeradresse 10 mit simultaner Datenübertragung (Datenträgertyp mit 32 Byte Blockgröße):

Während der Leseauftrag ausgeführt wird und sobald der Eingangspuffer gefüllt ist, werden die ersten Daten gesendet. Das AE-Bit wird erst gesetzt, wenn die Operation "Lesen" von der Auswerteeinheit beendet ist.

Die Rückmeldung "Auftrag Ende" = AE-Bit wird spätestens vor der Zusendung der letzten Daten sicher gesetzt. Der Zeitpunkt ist von der angeforderten Datenmenge, der Eingangspuffergröße und dem Zeitverhalten der Steuerung abhängig. Darauf wird in der nachfolgenden Darstellung durch die kursive Schreibweise AE-Bit setzen aufmerksam gemacht.

Steuerung:

1.) Subadressen des Ausgangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:

Trememerge der Baretending Bedirberten:	
01 _{Hex}	Befehlskennung 01 _{Hex}
02 _{Hex}	Anfangsadresse Low Byte 0A _{Hex}
03 _{Hex}	Anfangsadresse High Byte 00 _{Hex}
04 _{Hex}	Anzahl Byte Low Byte 11 _{Hex}
05 _{Hex}	Anzahl Byte High Byte 00Hex
00Hex/07Hex	CT-Bit auf 0 (32 Byte Blockgröße), AV-Bit setzen

3.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

	0106 _{Hex} Die ersten 6 Byte Daten kopieren Subadresse des Ausgangspuffers bearbeiten:	
	00нех/07нех	TI-Bit invertieren

Fortsetzung siehe nächste 1.

Identifikations-System BIS C-60_2:

2.) Subadressen des Eingangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:

O1 OC. Die austen C Dute Daten eintranen	
0106нех Die ersten 6 Byte Daten eintragen	
00 _{Hex} /07 _{Hex} TO-Bit invertieren	
00Hex/07Hex AE-Bit setzen	

4.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

0106нех	Die zweiten 6 Byte Daten eintragen
00Hex/07Hex	TO-Bit invertieren
00Hex/07Hex	AE-Bit setzen

deutsch BALLUFF 39

40

Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

3. Beispiel (Fortsetzung)

(wie 2. Beispiel, jedoch mit simultaner Datenübertragung)

Bei Konfiguration mit doppelter Bitleiste und 8 Byte Puffergröße!

Steuerung:

5.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

0106 _{Hex} Die zweiten 6 Byte Daten kopieren	
Subadresse des Ausgangspuffers bearbeiten:	
00нех/07нех	TI-Bit invertieren

7.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

0105нех	Die restlichen 5 Byte Daten kopieren
Subadresse des Ausgangspuffers bearbeiten: 00 _{Hex} /07 _{Hex} AV-Bit rücksetzen	

Identifikations-System BIS C-60 2:

6.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

-	
0105нех	Die restlichen 5 Byte Daten eintragen
00Hex/07Hex	TO-Bit invertieren
00нех/07нех	AE-Bit setzen

8.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

00Hex/07Hex AA-Bit und AE-Bit rücksetzen

Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

4. Beispiel

Bei Konfiguration mit doppelter Bitleiste und 8 Byte Puffergröße!

Lesen von 30 Byte ab Datenträgeradresse 10 mit Lesefehler (Datenträgertyp mit 64 Byte Blockgröße):

Steuerung:

1.) Subadressen des Ausgangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:

01 _{Hex}	Befehlskennung 01 _{Hex}
02нех	Anfangsadresse Low Byte 0A _{Hex}
03 _{Hex}	Anfangsadresse High Byte 00 _{Hex}
04 _{Hex}	Anzahl Byte Low Byte 1E _{Hex}
05 _{Hex}	Anzahl Byte High Byte 00 _{Hex}
00 _{Hex} /07 _{Hex}	CT-Bit auf 1 (64 Byte Blockgröße), AV-Bit setzen

3.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

01 _{Hex}	Fehlernummer kopieren	
Subadresse des Ausgangspuffers bearbeiten:		
00Hex/07Hex	AV-Bit rücksetzen	

Identifikations-System BIS C-60_2:

2.) Subadressen des Eingangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:
Wenn Fehler sofort eintritt:

00 _{Hex} /07 _{Hex}	AA-Bit setzen
01 _{Hex}	Fehlernummer eintragen
00нех/07нех	AF-Bit setzen

4.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

00_{Hex}/07_{Hex} AA-Bit und AF-Bit rücksetzen

deutsch BALLUFF 41

42

Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

5. Beispiel (wie 4. Beispiel, jedoch mit , simultaner Datenübertragung)

Bei Konfiguration mit doppelter Bitleiste und 8 Byte Puffergröße! Lesen von 30 Byte ab Datenträgeradresse 10 mit Lesefehler und simultaner Datenübertragung (Datenträgertyp mit 64 Byte Blockgröße):

Tritt ein Fehler auf, wird das AF-Bit an Stelle des AE-Bit mit entsprechender Fehlernummer zugestellt. Mit dem Setzen des AF-Bit wird der Auftrag unterbrochen und als beendet erklärt.

Steuerung:

1.) Subadressen des Ausgangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:

01 _{Hex}	Befehlskennung 01 _{Hex}
02нех	Anfangsadresse Low Byte 0AHex
03нех	Anfangsadresse High Byte 00 _{Hex}
04 _{Hex}	Anzahl Byte Low Byte 1E _{Hex}
05нех	Anzahl Byte High Byte 00Hex
00Hex/07Hex	CT-Bit auf 1 (64 Byte Blockgröße), AV-Bit setzen

3.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

01 _{Hex}	Fehlernummer kopieren
Subadresse des Ausgangspuffers bearbeiten:	
00нех/07нех	AV-Bit rücksetzen

Identifikations-System BIS C-60_2:

2.) Subadressen des Eingangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:

Wenn Fehler sofort eintritt:

00 _{Hex} /07 _{Hex}	AA-Bit setzen
01 _{Hex}	Fehlernummer eintragen
00нех/07нех	AF-Bit setzen

4.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

00Hex/07Hex AA-Bit und AF-Bit rücksetzen



Ein Fehler kann auch auftreten, nachdem bereits Daten gesendet wurden (siehe 6. Beispiel auf der nächsten ${
m l}^{\rm n}$).



Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

6. Beispiel (mit simultaner Datenübertragung)

Bei Konfiguration mit doppelter Bitleiste und 8 Byte Puffergröße!

Lesen von 30 Byte ab Datenträgeradresse 10 mit Lesefehler und simultaner Datenübertragung (Datenträgertyp mit 64 Byte Blockgröße):

Tritt ein Fehler auf, nachdem mit dem Senden von Daten begonnen wurde, wird das AF-Bit an Stelle des AE-Bit mit entsprechender Fehlernummer zugestellt. Die Fehlermeldung AF ist dominant. Welche Daten fehlerhaft sind, kann nicht spezifiziert werden. Mit dem Setzen des AF-Bit wird der Auftrag unterbrochen und als beendet erklärt.

Steuerung:

1.) Subadressen des Ausgangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:

5		
01 _{Hex}	Befehlskennung 01 _{Hex}	
02 _{Hex}	Anfangsadresse Low Byte 0AHex	
03нех	Anfangsadresse High Byte 00 _{Hex}	
04 _{Hex}	Anzahl Byte Low Byte 1E _{Hex}	
05нех	Anzahl Byte High Byte 00 _{Hex}	
00нех/07нех	CT-Bit auf 1 (64 Byte Blockgröße), AV-Bit setzen	

3.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

	UTUOHex	Die ersteri o byte Dateri kopieren
Subadresse des Ausgangspuffers bearbeiter		
	00Hex/07Hex	TI-Bit invertieren

5.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

01 _{Hex}	Fehlernummer kopieren
Subadresse des Ausgangspuffers bearbeiten:	
00Hex/07Hex	AV-Bit rücksetzen

Identifikations-System BIS C-60_2:

2.) Subadressen des Eingangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:

00Hex/07Hex	AA-Bit setzen
0106нех	Die ersten 6 Byte Daten eintragen
00Hex/07Hex	TO-Bit invertieren

4.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten: Wenn Fehler eingetreten ist:

01нех	Fehlernummer eintragen
00 _{Hex} /07 _{Hex}	AF-Bit setzen

6.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

00_{Hex}/07_{Hex} AA-Bit und AF-Bit rücksetzen

deutsch BALLUFF 43

44

Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

7. Beispiel

Bei Konfiguration mit doppelter Bitleiste und 8 Byte Puffergröße!

Steuerung: 1.) Subadressen des Ausgangspuffers in der

Reinenfolge der Darstellung bearbeiten:	
01 _{Hex}	Befehlskennung 02 _{Hex}
02 _{Hex} /03 _{Hex}	Anfangsadresse 14 _{Hex} / 00 _{Hex}
04 _{Hex} /05 _{Hex}	Anzahl Byte 10 _{Hex} / 00 _{Hex}
	CT-Bit auf 0 (32 Byte Blockgröße), AV-Bit setzen

3.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten		
	0106нех	Die ersten 6 Byte Daten eintragen
	00нех/07нех	TI-Bit invertieren

5.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten:

	Die zweiten 6 Byte Daten eintragen
00 _{Hex} /07 _{Hex}	TI-Bit invertieren

7.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten:

•	0 0 1
0104Hex	Die restlichen 4 Byte Daten eintragen
00Hex/07Hex	TI-Bit invertieren

9.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten:

00_{Hex}/07_{Hex} AV-Bit rücksetzen

Schreiben von 16 Byte ab Datenträgeradresse 20 (Datenträgertyp mit 32 Byte Blockgröße): Identifikations-System BIS C-60_2:

2.) Subadressen des Eingangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:

00_{Hex}/07_{Hex} AA-Bit setzen, TO-Bit invertieren

4.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten: 01...06Hex Die ersten 6 Byte Daten kopieren Subadresse des Eingangspuffers bearbeiten:

00_{Hex}/07_{Hex} TO-Bit invertieren 6.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten:

01...06_{Hex} Die zweiten 6 Byte Daten kopieren

Subadresse des Eingangspuffers bearbeiten: 00_{Hex}/07_{Hex} TO-Bit invertieren

8.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten:

01...04_{Hex} Die restlichen 4 Byte Daten kopieren Subadresse des Eingangspuffers bearbeiten: 00_{Hex}/07_{Hex} AE-Bit setzen

10.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten: 00_{Hex}/07_{Hex} AA-Bit und AE-Bit rücksetzen



Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

8. Beispiel

Bei Konfiguration mit doppelter Bitleiste!

Kopieren von 17 Byte ab Datenträgeradresse 10

(Datenträgertyp mit 32 Byte Blockgrösse):

Es werden Daten vom Datenträger vor Kopf 1 ausgelesen und an den selben Speicherplatz im Datenträger vor Kopf 2 geschrieben. Noch während der Datenträger vor Kopf 1 ausgelesen wird, kann bereits mit der Datenübertragung begonnen werden. Dies wird durch das

Sen wird, kann bereits mit der Datentubertragung begonnen werden. Dies wird durch das TO-bit im Eingangspuffer angezeigt.

Während der Datenübertragung ("toggeln" TI-Bit / TO-Bit), und nur dann, werden die gelesenen Bytes auf den Datenträger vor Kopf 2 geschrieben. Das AE-Bit wird erst gesetzt, wenn der Schreibvorgang an Kopf 2 erfolgreich beendet ist. Eventuell auftretende Fehler am Kopf 2 werden durch das AF-Bit in der Bitleiste für Kopf 1 angezeigt.

Steuerung:

Subadressen des Ausgangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:

01нех	Befehlskennung 11 _{Hex}
02 _{Hex}	Anfangsadresse Low Byte 0A _{Hex}
03 _{Hex}	Anfangsadresse High Byte 00 _{Hex}
04 _{Hex}	Anzahl Byte Low Byte 11 _{Hex}
05нех	Anzahl Byte High Byte 00Hex
00/07 _{Hex}	CT-Bit auf 0 (32 Byte Blockgröße), AV-Bit setzen

3.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

•	0 0 1
0106нех	Die ersten 6 Byte Daten kopieren
Subadresse des Ausgangspuffers bearbeiten:	
00u~/07u~	TI Dit invertioren

Identifikations-System BIS C-60_2:

2.) Subadressen des Eingangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:

	AA-Bit setzen
	Die ersten 6 Byte Daten eintragen
00 _{Hex} /07 _{Hex}	TO-Bit invertieren

4.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

0106нех	Die zweiten 6 Byte Daten eintragen
00 _{Hex} /07 _{Hex}	TO-Bit invertieren

Fortsetzung siehe nächste n.



46

Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

8. Beispiel (Fortsetzung)

Bei Konfiguration mit doppelter Bitleiste!

5.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

0106нех	Die zweiten 6 Byte Daten kopieren
Subadresse des Ausgangspuffers bearbeiten:	
00 _{Hex} /07 _{Hex} TI-Bit invertieren	

7.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

0105нех	Die restlichen 5 Byte Daten kopieren
Subadresse des Ausgangspuffers bearbeiten:	
00Hex/07Hex TI-Bit invertieren	

9.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten:

00Hex/07Hex	AV-Bit rücksetzen

6.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

0105нех	Die restlichen 5 Byte Daten eintragen
00 _{Hex} /07 _{Hex}	TO-Bit invertieren

8.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

$00_{\text{Hex}}/07_{\text{Hex}}$	AE-Bit setzen
-	

10.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:





Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

9. Beispiel Adressvergabe für die Funktion

Auto-Lesen

Bei Konfiguration mit doppelter Bitleiste und 8 Byte Puffergröße!

Programmieren der Anfangsadresse 75 (Datenträgertyp mit 32 Byte Blockgröße): Identifikations-System BIS C-60_2: Steuerung:

Subadressen des Ausgangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:

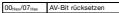
2.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

01 _{Hex}	Befehlskennung 07 _{Hex}
02 _{Hex}	Anfangsadresse Low Byte 48 _{Hex}
03нех	Anfangsadresse High Byte 00 _{Hex}
	CT-Bit auf 0 (32 Byte Blockgröße), AV-Bit setzen

00_{Hex}/07_{Hex} AA-Bit und AE-Bit setzen

3.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten:

4.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:



00_{Hex}/07_{Hex} AA-Bit und AE-Bit rücksetzen



Um eine korrekte Datenausgabe zu erzielen, ist die Befehlskennung 07 $_{\rm HeX}$ für jeden Teilpuffer Kopf 1 und/oder Kopf 2 anzuwenden.

Wenn die Funktion Auto-Lesen nicht aktiviert ist, arbeitet die Auswerteeinheit nach dem Standardmodus und überträgt ab Datenträgeradresse 0 bis der Puffer gefüllt ist, jedoch maximal 30 Byte bei doppelter Bitleiste bzw. 31 Byte bei einfacher Bitleiste.

deutsch BALLUFF 47

48

Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

10. Beispiel Programm Gemischter Datenzugriff abspeichern

Bei Konfiguration mit doppelter Bitleiste und 8 Byte Puffergröße! Abspeichern eines Programms für das Auslesen von 3 Datensätzen:

1. Datensatz Anfangsadresse 5 Anzahl Byte Anzahl Byte 3 Anzahl Byte 17 Anfangsadresse 75 Anfangsadresse 312 2. Datensatz 3. Datensatz Insgesamt werden bei der Operation ausgetauscht: 27 Byte

Für die Programmierung werden alle 104 Byte geschrieben.

Steuerung:

1.) Subadressen des Ausgangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:

01Hex	Befehlskennung 06Hex
02 _{Hex}	Programmnummer 01 _{Hex}
	CT-Bit auf 0 oder 1 (je nach Blockgröße), AV-Bit setzen

3.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten:

,		
01 _{Hex}	Anfangsadresse	(Low Byte) 05 _{Hex}
02 _{Hex}		(High Byte) 00 _{Hex}
03 _{Hex}	1. Anzahl Byte	(Low Byte) 07 _{Hex}
04 _{Hex}		(High Byte) 00 _{Hex}
05 _{Hex}	2. Anfangsadresse	(Low Byte) 4B _{Hex}
06Hex		(High Byte) 00 _{Hex}
00Hex/07Hex	TI-Bit invertieren	

Steuerung:

2.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

00нех/07нех	AA-Bit setzen, TO-Bit invertieren

4.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

00_{Hex}/07_{Hex} TO-Bit invertieren

Fortsetzung siehe nächste ?.

Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

10. Beispiel Programm Gemischter Datenzugriff abspeichern (Fortsetzung)

Bei Konfiguration mit doppelter Bitleiste und 8 Byte Puffergröße!

Steuerung:

5.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten:

01Hex	2. Anzahl Byte	(Low Byte) 03Hex
02 _{Hex}		(High Byte) 00 _{Hex}
03нех	Anfangsadresse	(Low Byte) 38 _{Hex}
04Hex		(High Byte) 01 _{Hex}
05нех	Anzahl Byte	(Low Byte) 11 _{Hex}
06 _{Hex}		(High Byte) 00 _{Hex}
00Hex/07Hex	TI-Bit invertieren	

7.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten:

01нех/02нех	Endekennung	FFHex/FFHex
03 _{Hex} /04 _{Hex}	(nicht verwendet)	FFHex/FFHex
05Hex/06Hex	(nicht verwendet)	FFHex/FFHex
00 _{Hex} /07 _{Hex}	TI-Bit invertieren	

Identifikations-System BIS C-60_2:

6.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

00_{Hex}/07_{Hex} TO-Bit invertieren

8.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

00_{Hex}/07_{Hex} TO-Bit invertieren

Alle nicht verwendeten Anfangsadressen und Anzahl Byte mit FF_Hex füllen! Fortsetzung siehe nächste $\[\cap \]$.

deutsch BALLUFF 49

50

Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

10. Beispiel Programm Gemischter Datenzugriff abspeichern (Fortsetzung)

Steuerung:

9.) Subaures	sen des Ausgangsp	ullers bearbeile
01нех/02нех	(nicht verwendet)	FFHex/FFHex
03нех/04нех	(nicht verwendet)	FFHex/FFHex
05Hex/06Hex	(nicht verwendet)	FFHex/FFHex
00Hex/07Hex	TI-Bit invertieren	

Identifikations-System BIS C-60_2:

10.)Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

00_{Hex}/07_{Hex} AE-Bit setzen

Bei Konfiguration mit doppelter Bitleiste und 8 Byte Puffergröße!

00_{Hex}/07_{Hex} AV-Bit rücksetzen

11.)Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten: 12.)Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

00Hex/07Hex AA-Bit und AE-Bit rücksetzen



Wir empfehlen sorgfältig zu dokumentieren, welche Parameter für Anfangsadressen und Anzahl Byte verwendet werden, um die gewünschten Datensätze zu schreiben/zu lesen.

Die Daten werden genau in der im Programm festgelegten Reihenfolge aneinandergereiht.



Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

11. Beispiel Programm Gemischter Datenzugriff anwenden

Bei Konfiguration mit doppelter Bitleiste und 8 Byte Puffergröße!

Lesen des Datenträgers mit Programm Nr. 1 (Datenträgertyp mit 32 Byte Blockgröße): Steuerung:

1.) Subadressen des Ausgangspuffers in der

1101110111019	jo der Baretenang BearBerten.
01 _{Hex}	Befehlskennung 21 _{Hex}
02 _{Hex}	Programmnummer 01 _{Hex}
	CT-Bit auf 0 (32 Byte Blockgröße), AV-Bit setzen

3.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten: 01...06_{Hex} Die ersten 6 Byte Daten kopieren

00_{Hex}/07_{Hex} TI-Bit invertieren

Identifikations-System BIS C-60_2:

2.) Subadressen des Eingangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:

	•
00Hex/07Hex	AA-Bit setzen
0106нех	Die ersten 6 Byte Daten eintragen
00Hex/07Hex	AE-Bit setzen

4.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

,	
0106 _{Hex}	Die zweiten 6 Byte Daten eintragen
00Hex/07Hex	TO-Bit invertieren

.. Insgesamt werden 27 Byte Daten ausgetauscht. (Für den weiteren Verlauf siehe Beispiel 2 auf 7 38).



Während das Programm Gemischter Datenzugriff abgearbeitet wird, ist der Dynamikbetrieb

deutsch BALLUFF 51

52

Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

12. Beispiel Programm Gemischter Datenzugriff anwenden

Bei Konfiguration mit doppelter Bitleiste und 8 Byte Puffergröße! Steuerung: 1.) Subadressen des Ausgangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:

Befehlskennung 22He Programmnummer 01He CT-Bit auf 0 (32 Byte Blockgröße), AV-Bit setzen

3.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten: 01...06_{Hex} Die ersten 6 Byte Daten eintragen 00_{Hex}/07_{Hex} TI-Bit invertieren

Identifikations-System BIS C-60_2:

2.) Subadressen des Eingangspuffers in der Reihenfolge der Darstellung bearbeiten:

00 _{Hex} /07 _{Hex} AA-Bit setzen, TO-Bit invertieren
--

4.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten: 01...06_{Hex} Die ersten 6 Byte Daten kopieren Subadresse des Eingangspuffers bearbeiten:

00_{Hex}/07_{Hex} TO-Bit invertieren

Insgesamt werden 27 Byte Daten ausgetauscht.



Während der Gemischte Datenzugriff abgearbeitet wird, ist der Dynamikbetrieb ausgeschaltet.

Schreiben des Datenträgers mit Programm Nr. 1 (Datenträgertyp mit 32 Byte Blockgröße):



Funktionsbeschreibung Beispiele für den Protokollablauf

13. Beispiel

Grundzustand des jeweiligen Schreib-/Lesekopfs erzeugen:

Beide Schreib-/Leseköpfe des Identifikations-Systems können unabhängig voneinander in den Grundzustand gebracht werden.

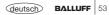
Steuerung:

Identifikations-System BIS C-60_2:

- 1.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten:
- 2.) In den Grundzustand gehen; Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:
- 00_{Hex}/07_{Hex} GR-Bit setzen
- 00_{Hex}/07_{Hex} BB-Bit rücksetzen
- 3.) Subadressen des Ausgangspuffers bearbeiten:
- 4.) Subadressen des Eingangspuffers bearbeiten:

00_{Hex}/07_{Hex} GR-Bit rücksetzen

00нех/07нех BB-Bit setzen



54

Schreib-/Lesezeiten

Lesezeiten vom Datenträger zur Auswerteeinheit im statischen Betrieb (Parametrierung: 2. Byte, Bit 5 = 0, keine CRC_16-Datenprüfung)

Für zweimaliges Lesen und Vergleichen:

Datenträger mit 32 Byte	je Block
Anzahl Byte	Lesezeit [ms]
von 0 bis 31	110
für jeweils weitere angebrochene 32 Byte addieren Sie weitere	120
von 0 bis 255	= 950

Datenträger mit 64 Byte j	e Block
Anzahl Byte	Lesezeit [ms]
von 0 bis 63	220
für jeweils weitere angebrochene 64 Byte	000
addieren Sie weitere	230
von 0 bis 2047	= 7350

Schreibzeiten von der Auswerteeinheit zum Datenträger im statischen Betrieb (Parametrierung 2. Byte, Bit 5 = 0, keine CRC_16-Daten-prüfung) Inklusive Rücklesen und Vergleichen:

Datenträger mit 32 Byte je Block	
Anzahl Byte	Schreibzeit [ms]
von 0 bis 31	110 + n * 10
≥ 32	y * 120 + n * 10

Datenträger mit 64 B	lyte je Block
Anzahl Byte	Schreibzeit [ms]
von 0 bis 63	220 + n * 10
≥ 64	y * 230 + n * 10

n = Anzahl der zusammenhängend zu schreibenden Byte y = Anzahl der zu bearbeitenden Blöcke

Beispiel: Es sollen 17 Byte ab Adresse 187 geschrieben werden. Datenträger = 32 Byte je Block. Bearbeitet werden Block 5 und 6, da Anfangsadresse 187 in Block 5 und Endadresse 203 in Block 6 ist.

t = 2 * 120 + 17 * 10 = 410 ms



Die angegebenen Zeiten gelten, nachdem der Datenträger erkannt wurde. Andernfalls müssen für den Energieaufbau bis zum Erkennen des Datenträgers 45 ms hinzugerechnet werden.



Schreib-/Lesezeiten

Lesezeiten vom Datenträger zur Auswerteeinheit im dynamischen Betrieb

(Parametrierung 2. Byte, Bit 5 = 1, keine CRC_16-Daten-prüfung)

Lesezeiten innerhalb des 1. Blocks für zweimaliges Lesen und Vergleichen:

Die angegebenen Zeiten gelten, nachdem der Datenträger erkannt wurde. Ist der Datenträger noch nicht erkannt, müssen für den Energieaufbau bis zum Erkennen des Datenträgers 45 ms hinzugerechnet werden.

Datenträger mit 32 Byte	je Blo	ck
Anzahl Byte		Lesezeit [ms]
von 0 bis 3	=	14
für jedes weitere Byte		3,5
von 0 bis 31	=	112

Datenträger mit 64 Byte j	e Blo	ck
Anzahl Byte		Lesezeit [ms]
von 0 bis 3	=	14
für jedes weitere Byte		3,5
von 0 bis 63	=	224

m = größte zu lesende Adresse

Formel: t = (m + 1) * 3,5 ms

Es sollen 11 Byte ab Adresse 9 gelesen werden. D.h. die größte zu lesende Adresse ist 19. Dies ergibt 70 ms. Beispiel:

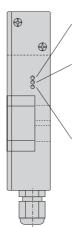


56

Funktionsanzeigen

Funktionsanzeigen am BIS C-60_2

Über die drei seitlichen LED meldet die Auswerteeinheit BIS C-60_2 die wichtigsten Betriebszustände des Identifikations-Systems.



Betriebszustand	LED	Bedeutung
Ready / Bus active	rot	Betriebsspannung in Ordnung; kein Hardwarefehler, aber Bus nicht aktiv.
	grün	Betriebsspannung in Ordnung; kein Hardwarefehler, Bus aktiv.
CT1 Present / operating	grün	Datenträger schreib-/lesebereit am Schreib-/Lesekopf 1.
	gelb	Lese-/Schreibauftrag am Schreib-/Lesekopf 1 wird bearbeitet.
	gelb blinkt	Kabelbruch zum Schreib-/Lesekopf 1 bzw. nicht angeschlossen.
	aus	Kein Datenträger im Schreib-/Lesebereich von Schreib-/Lesekopf 1.
CT2 Present / operating	grün	Datenträger schreib-/lesebereit am Schreib-/Lesekopf 2.
	gelb	Lese-/Schreibauftrag am Schreib-/Lesekopf 2 wird bearbeitet.
	gelb blinkt	Kabelbruch zum Schreib-/Lesekopf 2 bzw. nicht angeschlossen.
	aus	Kein Datenträger im Schreib-/Lesebereich von Schreib-/Lesekopf 2.

Wenn alle drei LED synchron blinken, liegt ein Hardwarefehler vor. Das Gerät muss zur Reparatur.



BIS C-6002 Montage Kopf / Auswerteeinheit

Anordnung des Schreib-/Lesekopfes bzw. des Adapters

Je nach Ausführung ist die Auswerteeinheit mit einem Schreib-/Lesekopf oder dem Adapter für abgesetzte Schreib-/Leseköpfe ausgestattet. Sowohl der Schreib-/Lesekopf als auch der Adapter können vom Anwen-

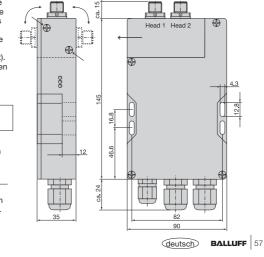
der durch Umsetzen um +90° oder –90° in die gewünschte Lage gebracht werden (siehe Bild). Sorgen Sie dafür, dass das Gerät spannungsfrei geschaltet ist. Öffnen Sie die beiden Schrauben (im Bild durch Pfeile gekennzeichnet). Ziehen Sie den Kopf bzw. den Adapter vorsichtig nach der Seite heraus (Pfeilrichtung, rechtes Bild).

Achtung: interne Kabelverbindung!

Montieren Sie den Kopf/ Adapter in der gewünschten Lage und schrauben Sie ihn wieder an.

Montage der Auswerteeinheit BIS C-6002

Die Auswerteeinheit wird an den 4 seitlichen Langlöchern mit Schrauben M4 befestigt.



Achtung: interne Kabelverbindung!

58

BIS C-6002 Öffnen der Auswerteeinheit

Öffnen der Auswerteeinheit BIS C-6002 Um die folgenden Aktionen ausführen zu können, ist die Auswerteeinheit BIS C-6002 zu

- PROFIBUS-DP-Adresse einstellen,
- Abschlusswiderstand aktivieren/deaktivieren.
- Modus für die Kompatibilität einstellen/ändern,
- EEPROM wechseln,
- Elektrische Verbindungen (Stromversorgung, Ein-/Ausgang, PROFIBUS-DP-Anschlüsse) herstellen.

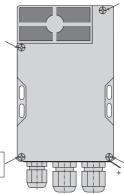


Sorgen Sie vor dem Öffnen dafür, dass das Gerät spannungsfrei geschaltet ist.

Öffnen Sie die 4 Schrauben am BIS C-6002 und entfernen Sie den Deckel.

Führen Sie die gewünschte Aktion aus. Um die elektrischen Verbindungen herzustellen, führen Sie die Kabel durch die Klemmverschraubungen. Weitere Einzelheiten zur Verdrahtung siehe folgende 🍴

Befestigung des Deckels (4 Schrauben), max. zulässiges Anzugsdrehmoment: 0,15 Nm



Öffnen der Auswerteeinheit



BIS C-6002-...-KL2 Montage der Anschlusskabel

Anschlüsse an der Auswerteeinheit BIS C-6002 herstellen

Um die Betriebsspannung, den digitalen Eingang und die PROFIBUS-Verbindungen herzustellen, ist die Auswerteeinheit BIS C-6002 zu öffnen (siehe № 58).

Sorgen Sie dafür, dass das Gerät spannungsfrei geschaltet ist.

Öffnen Sie die 4 Schrauben am BIS C-6002 und entfernen Sie den Deckel.

Führen Sie die beiden PROFIBUS-Kabel durch die Klemmverschraubungen PG 11 (siehe $\[\cap \]$ 60). Weitere Einzelheiten zur Verdrahtung siehe folgende $\[\cap \]$ 1.

Führen Sie das Kabel für die Betriebsspannung und für den digitalen Eingang durch die Klemmverschraubung PG 9.

Schließen Sie den Deckel der Auswerteeinheit.

Wenn die Auswerteeinheit mit einem Adapter ausgestattet ist:

- Mit BIS C-650: An den Anschlüssen Head 1 und Head 2 schließen Sie die Schreib-/ Leseköpfe an.

 - Mit BIS C-670: Am Anschluss Head 1 schließen Sie den Schreib-/Lesekopf an.

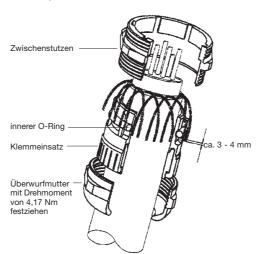
deutsch BALLUFF 59

60

BIS C-6002-...-KL2 Montage PG-Verschraubung PROFIBUS-DP

Montage der Verschraubungen PG-11 für den PROFIBUS-DP an der Auswerteeinheit BIS C-6002

Beim Anschluss der Bus-Leitungen ist darauf zu achten, dass der Schirm eine einwandfreie Verbindung zum PG-Gehäuse hat.

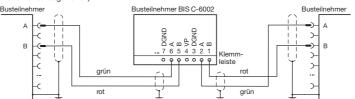




BIS C-6002-...-KL2 Schnittstelleninformationen / Anschlusspläne

Anschlussplan, Feldbuskabel und Schnittstelle für PROFIBUS-DP

Um die Auswerteeinheiten in den seriellen PROFIBUS einzuschleifen, befinden sich auf der Klemmleiste die Anschlüsse 1 und 2 sowie 5 und 6 für die beiden Feldbuskabel ("ankommend" und "abgehend").



Stellt die Auswerteeinheit das letzte Busmodul in der Kette dar, wird nur das ankommende Kabel angeschlossen; Sie können die Anschlüsse 1 und 2 oder 5 und 6 benutzen.

Das letzte Busmodul muss den Bus mit einem Widerstand abschließen. Dieser Abschluss kann bei BIS C-6002 auf zwei Arten realisiert werden:

1. Im Gerät durch Schließen der Schalter S2 (Auslieferungszustand offen)



S2 Abschlusswiderstand geschlossen offen passiv

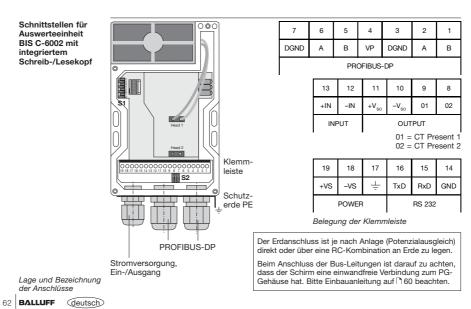
Außerhalb des Geräts in einem Stecker. Hierzu sind die Signale VP (Klemme 4) und DGND (Klemme 3) herauszuführen, um die externen Abschlusswiderstände an Potenzial zu legen. Hinweis: S2 muss geöffnet sein!

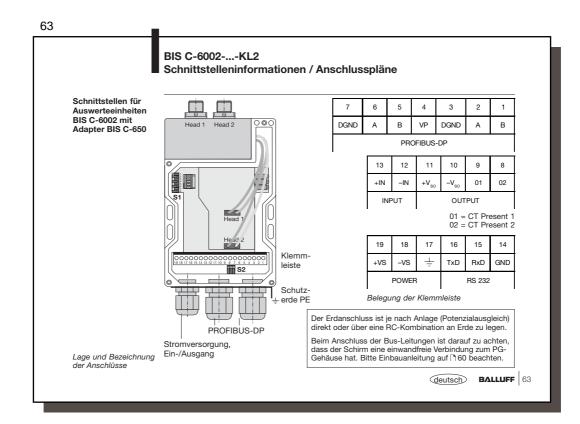
deutsch BALLUFF 61

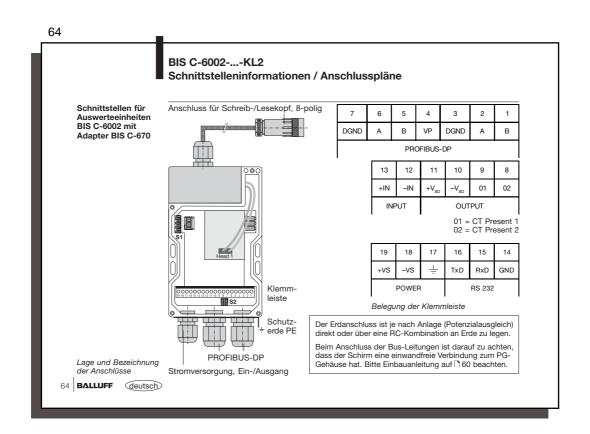
62

BIS C-6002-...-KL2 Schnittstelleninformationen / Anschlusspläne

Schnittstellen für Auswerteeinheit BIS C-6002 mit integriertem Schreib-/Lesekopf



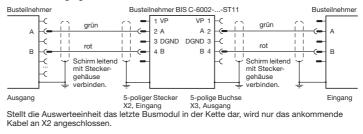




BIS C-6002-...-ST11 Schnittstelleninformationen / Anschlusspläne

Feldbuskabel für PROFIBUS-DP

Um die Auswerteeinheiten BIS C-6002-...-ST11 in den seriellen PROFIBUS einzuschleifen, befinden sich am Gehäuse der Anschluss X2 als PROFIBUS-Eingang und der Anschluss X3 als PROFIBUS-Ausgang.



Das letzte Busmodul muss den Bus mit einem Widerstand abschließen. Dieser Abschluss kann bei BIS C-6002 auf zwei Arten realisiert werden:

IIII S2

1. Im Gerät durch Schließen der Schalter S2 (Auslieferungszustand offen) —— Hinweis: Der PROFIBUS-Ausgang muss mit einer Verschlusskappe verschlossen werden, um die

Schutzart zu gewährleisten.

Abschlusswiderstand geschlossen offen passiv

2. Außerhalb des Geräts im Gegenstecker zu Buchse X3. Hierzu sind die Signale VP (Pin 1) und DGND (Pin 3) zu verwenden, um die externen Abschlusswiderstände an Potenzial zu legen. **Hinweis:** S2 muss geöffnet sein!

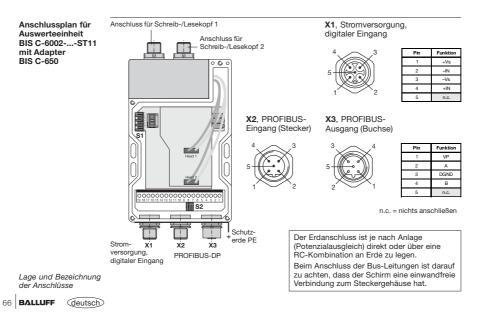
deutsch BALLUFF 65

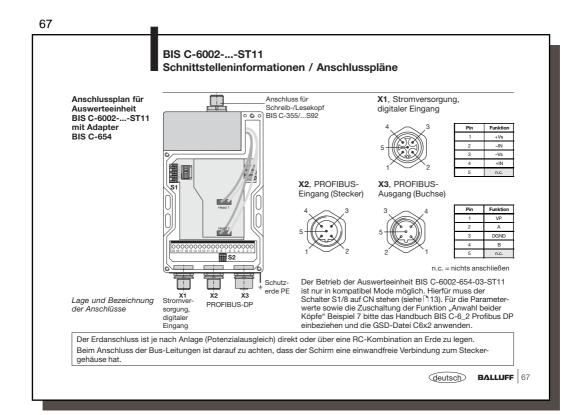
66

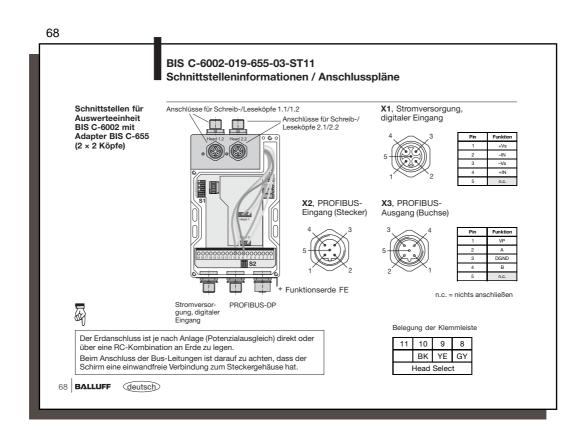
BIS C-6002-...-ST11 Schnittstelleninformationen / Anschlusspläne

Anschlussplan für Auswerteeinheit BIS C-6002-...-ST11 mit Adapter BIS C-650

Lage und Bezeichnung der Anschlüsse







BIS C-6002 Wechseln des EEPROM

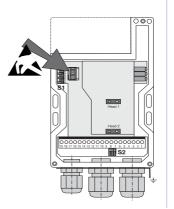
EEPROM in der Auswerteeinheit BIS C-6002 wechseln Um das EEPROM zu wechseln, ist die Auswerteeinheit entsprechend den Angaben auf 158



Sorgen Sie vor dem Öffnen dafür, dass das Gerät spannungsfrei geschaltet ist.

Um das EEPROM beim Wechseln nicht zu be-schädigen, beachten Sie bitte die Regeln für den Umgang mit elektrostatisch gefährdeten Bauelementen.

Der Wechsel des EEPROM geschieht durch Ausund Einstecken.



Lage des EEPROM

70 BALLUFF deutsch

deutsch BALLUFF 69

70

BIS C-6002 **Technische Daten**

Abmessungen, Gewicht	Gehäuse Abmessungen mit Schreib-/Lesekopf BIS C-65_ Abmessungen mit Adapter BIS C-650 Gewicht	Kunststoff ABS ca. 169 x 90 x 35 mm ca. 185 x 90 x 35 mm ca. 500 g
Betriebsbedingungen	Umgebungstemperatur	0 °C bis + 50 °C
Schutzart	Schutzart	IP 65 (mit Schreib-/Lesekopf)
Anschlussart BIS C-6002KL2	Klemmleiste Kabeleinführung Kabeldurchmesser Kabeleinführung Kabeldurchmesser	19-polig 2 x Klemmkorb PG 11 Metall 5 bis 10 mm 1 x Klemmkorb PG 9 Metall 4 bis 8 mm
	Leitergrößen mit Aderendhülsen	0,14 bis 1 mm ² 0,25 bis 0,34 mm ²
Anschlussart BIS C-6002ST11	Einbaustecker X1 für V _s , IN Einbaustecker X2 für PROFIBUS-DP Eingang Einbaubuchse X3 für PROFIBUS-DP Ausgang	5-polig (Stift) 5-polig (Stift) 5-polig (Buchse)
Elektrische Anschlüsse	Betriebsspannung V _s , Eingang Restwelligkeit Stromaufnahme	DC 24 V ± 20 % ≤ 10 % ≤ 400 mA
	PROFIBUS-DP Slave	galvanisch getrennt

BIS C-6002 **Technische Daten**

Elektrische Anschlüsse (Fortsetzung)

Digitaler Eingang (+IN, -IN) Steuerspannung aktiv Steuerspannung inaktiv Eingangsstrom bei 24 V Verzögerungszeit typisch

11 mA 5 ms über Optokoppler getrennt

4 V bis 40 V 1,5 V bis –40 V +IN-

nur bei KL2: **Steuerausgänge CT Present 1 und 2**Ausgangsschaltung PNP (plusschaltend)
Betriebsspannung V_{so} (extern) für Ausgang
Restwelligkeit

Ausgangsstrom Spannungsabfall bei 20 mA Ausgangswiderstand R_A

DC 24 V ± 20 %

≤10 %
max. 20 mA
ca. 2,5 V

10 k Ω gegen –V $_{\text{SO}}$ RS 232

über Optokoppler getrennt

Serviceschnittstelle

Schreib-/Lesekopf alternativ bei montiertem Adapter BIS C-650 *)

integriert, BIS C-65_ und folgende*); 2 x Einbaustecker 4-polig (Stift) für alle Schreib-/Leseköpfe BIS C-3__ mit 4-poligem Stecker (Buchse), nicht BIS C-350 und BIS C-352

alternativ bei montiertem Adapter BIS C-670 *) *) um ± 90° umsetzbar

1 x Anschlussstecker 8-polig (Buchse) für einen der Schreib-/Leseköpfe BIS C-350 und BIS C-352

Funktionsanzeigen

BIS-Betriebszustände: Ready / Bus active CT1 Present / operating CT2 Present / operating

LED rot / grün LED grün / gelb LED grün / gelb

deutsch BALLUFF 71

72

BIS C-6002 **Technische Daten**

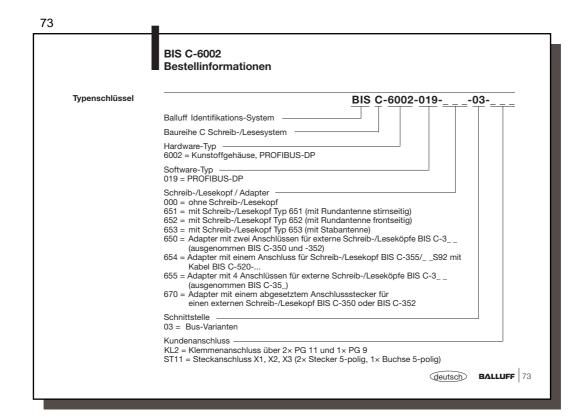
Mit dem CE-Zeichen bestätigen wir, dass unsere Produkte den Anforderungen der EU-Richtlinie

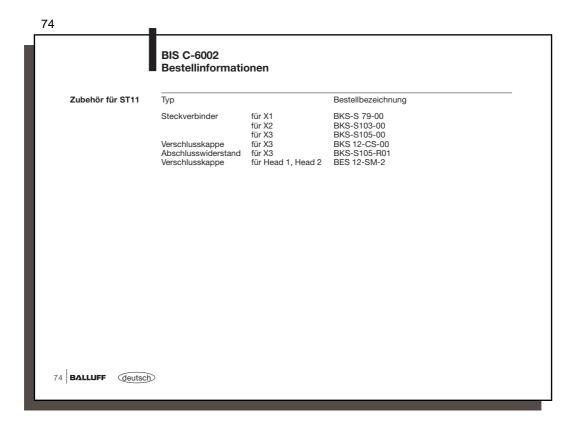
2004/108/EG (EMV-Richtlinie)

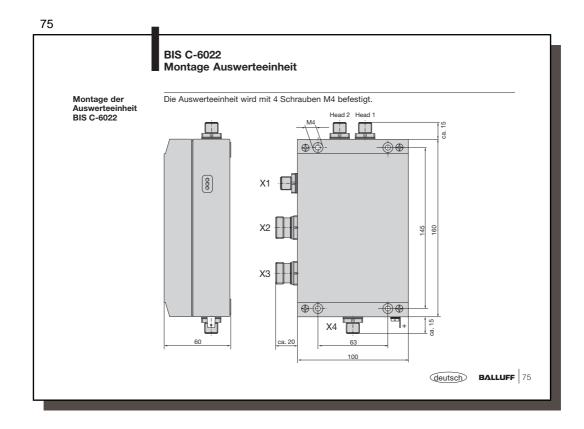
und des EMV-Gesetzes entsprechen. In unserem EMV-Labor, das von der DATech für Prüfungen der elektromagnetischen Verträglichkeit akkreditiert ist, wurde der Nachweis erbracht, dass die Balluff-Produkte die EMV-Anforderungen der Fachgrundnorm

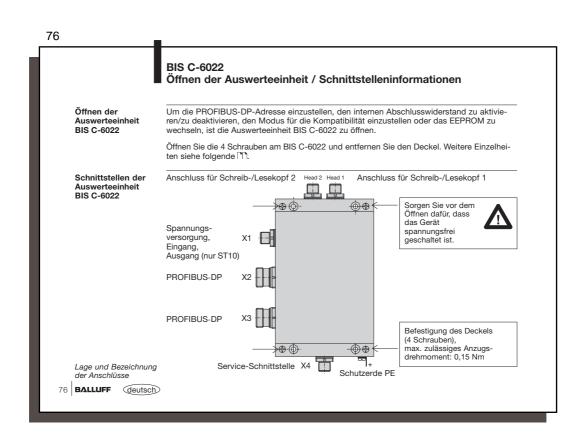
EN 61000-6-4 (Emission), EN 61000-6-2 (Störfestigkeit) erfüllen.











BIS C-6022 Schnittstelleninformationen / Anschlusspläne

Um die Verbindungen für den PROFIBUS, die Betriebsspannung und den digitalen Eingang herzustellen, sind die konfektionierten Kabel an der Auswerteeinheit anzuschließen. Weitere Einzelheiten zur Verdrahtung siehe folgende 1 An den Anschlüssen Head 1 und Head 2 schließen Sie die Schreib-/Leseköpfe an.

PROFIBUS-DP

Sorgen Sie dafür, dass das Gerät spannungsfrei geschaltet ist.

Schließen Sie das ankommende PROFIBUS-Kabel an den PROFIBUS-Eingang an. Schließen Sie das abgehende PROFIBUS-Kabel an den PROFIBUS-Ausgang an.

Das letzte Busmodul muss den Bus mit einem Widerstand abschließen. Dieser Abschluss kann bei BIS C-6022 auf zwei Arten realisiert werden:

 Im Gerät durch Schließen der Schalter S2 Abschlusswiderstand geschlossen offen aktiv (Auslieferungszustand offen) -Der PROFIBUS-Ausgang muss mit einer Verschlusskappe verschraubt werden, um die Schutzart zu gewährleisten.

Außerhalb des Geräts in einem Stecker. Hierzu sind die Signale VP und DGND herauszu-führen, um die externen Abschlusswiderstände an Potenzial zu legen. Hinweis: S2 muss geöffnet sein!



Auf den PROFIBUS-Verbindungen darf keine Betriebsspannung vorhanden sein!

Schließen Sie das Kabel für die Betriebsspannung, den digitalen Eingang und – wenn vorhanden – die Steuerausgänge am Anschluss X1 an.

deutsch BALLUFF 77

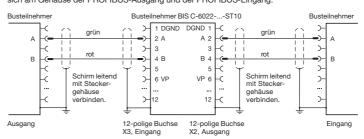
78

BIS C-6022 Schnittstelleninformationen / Anschlusspläne

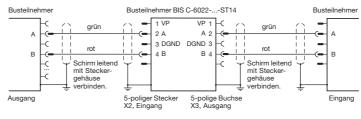
Kabelverbindungen bei PROFIBUS-DP

Um die Auswerteeinheiten BIS C-6022 in den seriellen PROFIBUS einzuschleifen, befinden sich am Gehäuse der PROFIBUS-Ausgang und der PROFIBUS-Eingang.

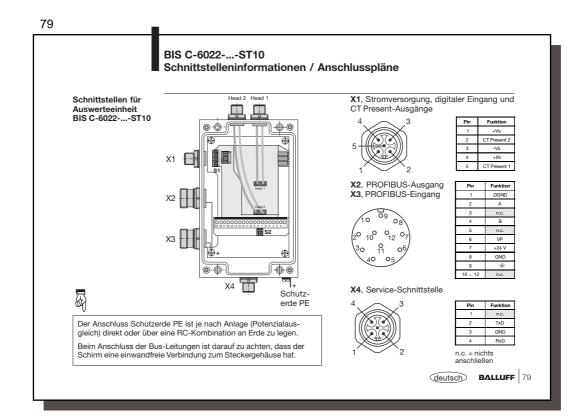
BIS C-6022-...-ST10

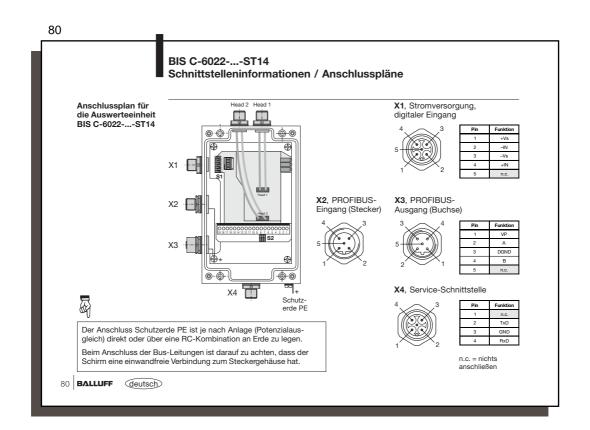


BIS C-6022-...-ST14



78 BALLUFF deutsch





BIS C-6022 Wechseln des EEPROM

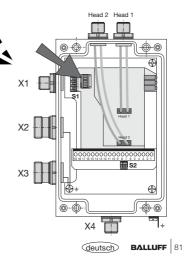
EEPROM in der Auswerteeinheit BIS C-6022 wechseln Um das EEPROM zu wechseln, ist die Auswerteeinheit entsprechend den Angaben auf 176

小

Sorgen Sie vor dem Öffnen dafür, dass das Gerät spannungsfrei geschaltet ist.

Um das EEPROM beim Wechseln nicht zu beschädigen, beachten Sie bitte die Regeln für den Umgang mit elektrosta-tisch gefährdeten Bauelementen.

Der Wechsel des EEPROM geschieht durch Aus- und Einstecken.



Lage des EEPROM

82

BIS C-6022 **Technische Daten**

Abmessungen, Gewicht	Gehäuse Abmessungen Gewicht	Metall 190 x 120 x 60 mm 820 g
Betriebsbedingungen	Umgebungstemperatur	0 °C bis +60 °C
Schutzart	Schutzart	IP 65 (in angeschlossenem Zustand
Anschlussart BIS C-6022ST10	Einbaustecker X1 für V _s , CT Present _, +IN Rundsteckverbinder X2 / X3 für PROFIBUS-DP Einbaustecker X4 für Service-Schnittstelle	5-polig (Stift) 12-polig (Buchse) 4-polig (Stift)
Anschlussart BIS C-6022ST14	Einbaustecker X1 für V _{sr} +IN Einbaustecker X2 für PROFIBUS-DP Eingang Einbaubuchse X3 für PROFIBUS-DP Ausgang Einbaustecker X4 für Service-Schnittstelle	5-polig (Stift) 5-polig (Stift) 5-polig (Buchse) 4-polig (Stift)
Elektrische Anschlüsse	Betriebsspannung V _s Restwelligkeit Stromaufnahme	DC 24 V ± 20 % ≤ 10 % ≤ 400 mA
nur bei ST10:	Steuerausgänge CT Present 1 und 2 Ausgangsschaltung Betriebsspannung V _s für Ausgang Restwelligkeit Ausgangsstrom Spannungsabfall bei 20 mA Ausgangswiderstand R _A	über Optokoppler getrennt PNP (plusschaltend) DC 24 V \pm 20 % über X1 \pm 10 % max. 20 mA ca. 2,5 V 10 kΩ gegen –V _s

BIS C-6022 **Technische Daten**

Elektrische Anschlüsse (Fortsetzung)

Digitaler Eingang +IN Steuerspannung aktiv Steuerspannung inaktiv Steuerspannung inaktiv Eingangsstrom bei 24 V Verzögerungszeit typisch über Optokoppler getrennt 4 V bis 40 V 1,5 V bis –40 V 11 mA 5 ms

¥ ¥ W(-Vs_

PROFIBUS-DP, Anschluss X2, X3

Head 1, Head 2, Schreib-/Lesekopf

über 2 x Einbaustecker 4-polig (Stift) für alle Schreib-/Leseköpfe BIS C-3_

serielle Schnittstelle für PROFIBUS-Teilnehmer

mit 4-poligem Stecker (Buchse) nicht BIS C-350 und BIS C-352

Service-Schnittstelle X4

Funktionsanzeigen

BIS-Betriebszustände: Ready / Bus active CT1 Present / operating CT2 Present / operating

LED rot / grün LED grün / gelb LED grün / gelb

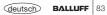


Mit dem CE-Zeichen bestätigen wir, dass unsere Produkte den Anforderungen der EU-Richtlinie

2004/108/EG (EMV-Richtlinie)

und des EMV-Gesetzes entsprechen. In unserem EMV-Labor, das von der DATech für Prüfungen der elektromagnetischen Verträglichkeit akkreditiert ist, wurde der Nachweis erbracht, dass die Balluff-Produkte die EMV-Anforderungen der Fachgrundnorm

EN 61000-6-4 (Emission), EN 61000-6-2 (Störfestigkeit) erfüllen.



84

BIS C-6022 Bestellinformationen

Typenschlüssel

BIS C-6022-019-050-03-ST Balluff Identifikations-System Baureihe C Schreib-/Lesesystem Hardware-Tvp 6022 = Metallgehäuse, PROFIBUS-DP Ausführung 050 = mit zwei Anschlüssen für externe Schreib-/Leseköpfe BIS C-3_ (ausgenommen BIS C-350 und -352) Schnittstelle 03 = Bus-Varianten

Kundenanschluss

ST10 =Steckanschluss X1, X2, X3, X4 (Stecker: 1× 5-polig, 1× 4-polig, Buchse: 2× 12-polig) ST14 =Steckanschluss X1, X2, X3, X4 (Stecker: 2× 5-polig, 1× 4-polig, Buchse: 1× 5-polig)

Zubehör

(optional, nicht im Lieferumfang)

Gegenstecker für X1

BKS-S 79-00 Gegenstecker für X2 Gegenstecker für X3 BKS-S 86-00 BKS-S 86-00 Gegenstecker für X4 Verschlusskappe für Head_, X4 BKS-S 10-3 BES 12-SM-2 Verschlusskappe 115 475 für X2 Abschlusswiderstand

Bestellbezeichnung für ST10 Bestellbezeichnung für ST14 BKS-S 79-00 BKS-S103-00

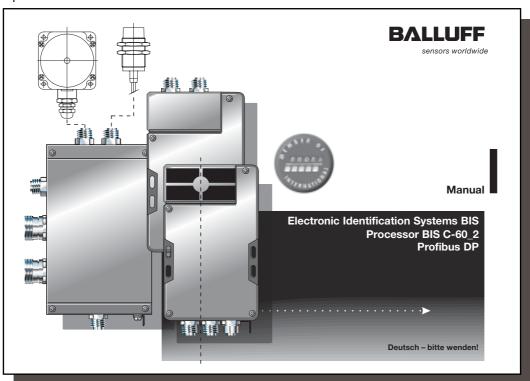
BKS-S105-00 BKS-S 10-3 BES 12-SM-2 BKS 12-CS-01 für X3 BKS-S105-R01 für X3



Anhang, ASCII-Tabelle

Deci- mal	Hex	Control Code	ASCII	Deci- mal	Hex	Control Code	ASCII	Deci- mal	Hex	ASCII									
0	00	Ctrl @	NUL	22	16	Ctrl V	SYN	44	2C	,	65	41	Α	86	56	V	107	6B	k
1	01	Ctrl A	SOH	23	17	Ctrl W	ETB	45	2D		66	42	В	87	57	W	108	6C	Τ
2	02	Ctrl B	STX	24	18	Ctrl X	CAN	46	2E		67	43	С	88	58	Χ	109	6D	m
3	03	Ctrl C	ETX	25	19	Ctrl Y	EM	47	2F	/	68	44	D	89	59	Υ	110	6E	n
4	04	Ctrl D	EOT	26	1A	Ctrl Z	SUB	48	30	0	69	45	E	90	5A	Z	111	6F	0
5	05	Ctrl E	ENQ	27	1B	Ctrl [ESC	49	31	1	70	46	F	91	5B	[112	70	р
6	06	Ctrl F	ACK	28	1C	Ctrl \	FS	50	32	2	71	47	G	92	5C	\	113	71	q
7	07	Ctrl G	BEL	29	1D	Ctrl]	GS	51	33	3	72	48	Н	93	5D	1	114	72	r
8	08	Ctrl H	BS	30	1E	Ctrl ^	RS	52	34	4	73	49	T	94	5E	٨	115	73	s
9	09	Ctrl I	HT	31	1F	Ctrl _	US	53	35	5	74	4A	J	95	5F		116	74	t
10	0A	Ctrl J	LF	32	20		SP	54	36	6	75	4B	K	96	60	` '	117	75	u
11	0B	Ctrl K	VT	33	21		!	55	37	7	76	4C	L	97	61	а	118	76	٧
12	0C	Ctrl L	FF	34	22		-	56	38	8	77	4D	М	98	62	b	119	77	w
13	0D	Ctrl M	CR	35	23		#	57	39	9	78	4E	N	99	63	С	120	78	х
14	0E	Ctrl N	so	36	24		\$	58	ЗА	:	79	4F	0	100	64	d	121	79	у
15	0F	Ctrl O	SI	37	25		%	59	3B	;	80	50	Р	101	65	е	122	7A	z
16	10	Ctrl P	DLE	38	26		&	60	3C	<	81	51	Q	102	66	f	123	7B	{
17	11	Ctrl Q	DC1	39	27		1	61	3D	=	82	52	R	103	67	g	124	7C	I
18	12	Ctrl R	DC2	40	28		(62	3E	>	83	53	S	104	68	h	125	7D	}
19	13	Ctrl S	DC3	41	29)	63	3F	?	84	54	T	105	69	i	126	7E	~
20	14	Ctrl T	DC4	42	2A		*	64	40	@	85	55	U	106	6A	j	127	7F	DEL
21	15	Ctrl U	NAK	43	2B		+												

deutsch BALLUFF 85



2

No. 818 217 D/E • Edition 0806 Subject to modification. Replaces edition 0608.

Balluff GmbH Schurwaldstrasse 9 73765 Neuhausen a.d.F. Germany Phone +49 7158 173-0 Fax +49 7158 5010 balluff@balluff.de

www.balluff.com

Contents

	tification Systems		
BIS C-60_2 Processor, E	Basic knowledge for application		8/9
BUS interface PROFIBU	S-DP		10-12
	C-6_2 processor		
Function Description:	Communication with the processor		14
·	Input and Output Buffers		15/16
	Output Buffer, configuration and explanati	on	17-20
	Input Buffer, configuration and explanation		
	Parametering the BIS C-60_2 processor.		25-28
	Processing data carriers		29-35
	Examples for protocol sequence		36-53
Read/Write Times			54/55
LED Display			56
. ,		BIS C-6002	
Mounting Head / Proces	ssor	57 .	75
Opening the Processor		58 .	76
Installing the connection	cables / Mounting the PG connection	59/60	
	Viring Diagrams		
Technical Data		70-72 .	82/83
	rdering Code / Accessory		
	3		

english BALLUFF 3

4

Safety Considerations

Approved Operation

Series BIS C-60_2 processors along with the other BIS C system components comprise an identification system and may only be used for this purpose in an industrial environment in conformity with Class A of the EMC Law.

Installation and Operation

Installation and operation should be carried out by trained personnel only. Unauthorized work and improper use will void the warranty and liability.

When installing the processor, follow the chapters containing the wiring diagrams closely. Special care is required when connecting the processor to external controllers, in particular with respect to selection and polarity of the signals and power supply.

Only approved power supplies may be used for powering the processor. See chapter 'Technical Data' for details.

Use and Checking

Prevailing safety regulations must be adhered to when using the identification system. In particular, steps must be taken to ensure that a failure of or defect in the identification system does not result in hazards to persons or equipment.

This includes maintaining the specified ambient conditions and regular testing for functionality of the identification system including all its associated components.

Fault Conditions

Should there ever be indications that the identification system is not working properly, it should be taken out of commission and secured from unauthorized use.

Scope

This manual applies to processors in the series BIS C-6002-019-...-03-... and BIS C-6022-019-050-03-....



Introduction **BIS C Identification Systems**

This manual is designed to assist the user in setting up the control program and installing and starting up the components of the BIS C Identification System, and to assure rapid, trouble-free operation.

Principles

The BIS C Identification Systems belongs in the category of

non-contact systems for reading and writing.

This dual function permits applications for not only transporting information in fixed-programmed Data carriers, but also for gathering and passing along up-to-date information as well.



If 2 read/write heads are connected to a BIS C-60_2 processor, both heads can be operated independently of each other. This means for example that you can read a Data carrier from one head while writing to another Data carrier at the other head.

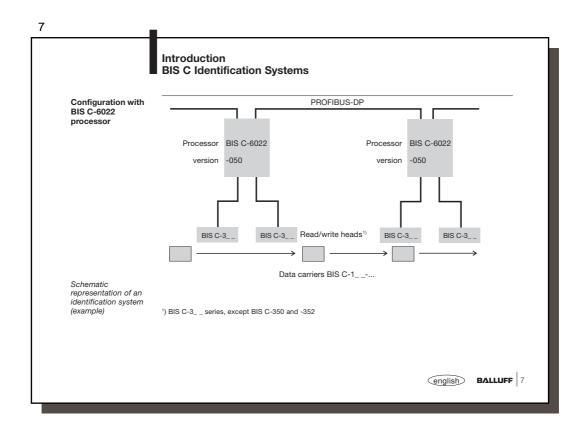
Applications

Some of the notable areas of application include

- for controlling material flow in production processes (e.g. in model-specific processes), for workpiece conveying in transfer lines, in data gathering for quality assurance, for gathering safety-related data,
- in tool coding and monitoring;
- in equipment organization;
- in storage systems for monitoring inventory movement;
- in transporting and conveying systems;
- in waste management for quantity-based fee assessment.



6 Introduction **BIS C Identification Systems** System Components The main components of the BIS C Identification Systems are: Processor,Read/Write Heads and - Data carriers Configuration with BIS C-6002 PROFIBUS-DP processor Processor BIS C-6002 Processor BIS C-6002 with adapter with adapter BIS C-670 BIS C-650 Processor BIS C-6002 Read/write Read/write with head 2 heads 1) read/ write head BIS C-65_ BIS C-35_ BIS C-3__ BIS C-3_ Data carriers BIS C-1_ _-... Schematic representation of an Identification System $^{\mbox{\tiny 1}}\mbox{)}$ BIS C-3_ $_$ series, except BIS C-350 and -352 2) only BIS C-350 or -352 6 BALLUFF english



BIS C-60_2 Processor Basic knowledge for application

Selecting System Components

8

The BIS C-6002 processor has a plastic housing. Depending on the version, connections are made either through a terminal strip, with the cable secured using a PG fitting, or via round connectors. A single read/write head from BIS C-65_ series can be directly mounted to the processor, which creates a compact unit. If the BIS C-650 adapter is attached instead of the BIS C-65_ read/write head, two read/write heads may be cable connected. If the BIS C-670 adapter is attached, one read/write head may be cable connected.

The BIS C-6022 processor has a metal housing. Connection is made through round connectors. Two read/write heads can be cable connected to the BIS C-6022 processor.

Series BIS C-60_2 processors have in addition a digital input. The input has various functions depending on the configuration (see Parametering).

Whether the compact version of the processor with integrated read/write head makes sense or whether the external solution is preferred depends primarily on the spatial arrangement of the components. There are no functional limitations. All read/write heads are suitable for both static and dynamic reading. Distance and relative velocity are based on which Data carrier is selected. Additional information on the read/write heads in series BIS C-65_ and series BIS C-3_ including all the possible Data carrier/read-write head combinations can be found in the manuals for the respective read/write heads

The system components are electrically supplied by the processor. The Data carrier represents an free-standing unit and needs no line-carried power. It receives its energy from the read/write head. The latter constantly sends out a carrier signal which supplies the code head as soon as the required distance between the two is reached. The read/write operation takes place during this phase. Reading and writing may be dynamic or static.



BIS C-60_2 Processor Basic knowledge for application

Control Function

The processor writes data from the host system to the Data carrier or reads data from the tag through the read/write head and prepares it for the host system. Host systems may include:

- a host computer (e.g. industrial PC) or
- a programmable logic controller (PLC)

Data checking

When sending data between the read/write head and the Data carrier a procedure is required for recognizing whether the data were correctly read or written.

The processor is supplied with standard Balluff procedure of double reading and comparing. In addition to this procedure a second alternative is available: CRC_16 data checking.

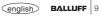
Here a test code is written to the Data carrier, allowing data to be checked for validity at any time or location.

Advantages of CRC_16	Advantages of double reading
Data checking even during the non-active phase (CT outside read/write head zone).	No bytes on the data carrier need to be reserved for storing a check code.
Shorter read times since each page is read only once.	Shorter write times since no CRC needs to be written.

Since both variations have their advantages depending on the application, the user is free to select which method of data checking he wishes to use (see Parametering on 1 26).



It is not permitted to operate the system using both check procedures!



10

BUS interface PROFIBUS-DP

PROFIBUS-DP

Communication between the BIS C-60, 2 processor and the host system is via PROFIBUS-DP.

The PROFIBUS-DP system consists of the components:

- the bus master andthe bus modules/slaves (here the BIS C-60_2 processor).



Important hints for use with PLC:

In some control systems the PROFIBUS-DP data area is not synchronously transmitted with the updating of the input/output content. If more than 2 bytes of data are sent, a mechanism must be used which guarantees that the data in the PLC and the data in the BIS C are always identical!

1st alternative: Synchronous data transmission as a setting on the Master In this method the bus Master ensures that all the data necessary for the respective Slave are always sent contiguously. There is usually a special software function in the PLC which likewise controls access between the PLC and bus Master so that data are always sent contiguously.

2nd alternative: Set 2nd bit header

Data exchange between PLC and BIS is controlled by the so-called bit header. This is always the first byte of the respective read/write head in the data buffer. This bit header exists both in the input range (data from BIS to the PLC) and in the output range (data from the PLC to the BIS). Ilf this bit header is also sent as the last byte, a comparison of these two bytes can be used to guarantee the consistency of the transmitted data.

In this method the PLC cycle is unaffected nor is the bus access time changed. All that is required is that a byte in the data buffer be used for the 2nd bit header instead of for user data.

This 2nd alternative is the Balluff recommended setting (factory default).



BUS interface PROFIBUS-DP

Unit's Master Data

For the correct parametering of the bus master as per type, a diskette, containing the unit's master data in the form of a GSD file is included with the BIS C-60_2 processor.

Station Address

The Processor BIS C-60_2 is delivered with the station address 126. This has to be set individually before using in a bus system. See information on \cap 12.

Input/Output Buffer

An input buffer and an output buffer are used for the data exchange with the control system. The size of these buffers has to be configured via the master.



The possible settings are entered in the GSD file (and Type file). A minimum of 4 and a maximum of 128 bytes can be accommodated. However, it must be an even number.

Parametering Bytes User-Parameter Bytes

Besides, in the case of the BIS C-60_2 processor, there are 6 further bytes (User-Parameter Bytes) which have to be set while parametering. The significance of the 6 bytes for parametering is described starting from \(\frac{1}{2} \)5.



The preset is stored in the GSD file.

english BALLUFF 11

BUS interface PROFIBUS-DP

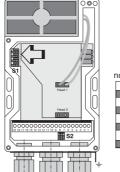
Station Address setting

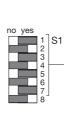
12

The station address under which the unit is accessed on the bus can be assigned through the slide switch S1. Each address shall be assigned only once.

The slide switch S1 is binary coded. The setting of the station address is carried out according to the scheme shown in the table. Switch position: no = left, yes = right.

The address 85 is set in the following figure.





		Address 2° 2° 2° 2° 2° 2° 2° 2° 2° 2° 2° 2° 2°						
	Address 0 1 2 3 4 5 85 123 124 125 126	7	6	5	4	3	2	1
	Addicas	2 ⁶	2 ⁵	2 ⁴	2 ³	2 ²	2 ¹	2º
	0			nc	t allow	ed		
	1	no	no	no	no	no	no	yes
	2	no	no	no	no	no	yes	no
	3	no	no	no	no	no	yes	yes
	4	no	no	no	no	yes	no	no
1	5	no	no	no	no	yes	no	yes
_	85	yes	no	yes	no	yes	no	yes
	123	yes	yes	yes	yes	no	yes	yes
	124	yes	yes	yes	yes	yes	no	no
	125	yes	yes	yes	yes	yes	no	yes
	126	yes	yes	yes	yes	yes	yes	no
	127			nc	t allow	ed		

Slide switch S1 (with cover removed)

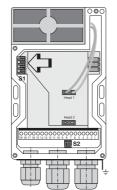


Compatibility with BIS C-6_2 processor

Setting compatibility Slide switch S1 is used to set compatibility with the BIS C-602 and BIS C-622 processors.

TEST TO

If the BIS C-60_2 processor is set to be compatible with the BIS C-602 or BIS C-622, all settings for data exchange must be made as described in the sections on parametering, function description, protocol sequence and LED display in the user's manual for the BIS C-6_2 process sor! This user's manual can be mailed on request, or you may download it from the Internet at www.halluff.de



S1 Slide switch S1 8 compatible with no yes BIS C-6_2 BIS C-60_2 no

Key: no = switch left yes = switch right

In the illustration compatibility with the BIS C-6_2 is not set.

english BALLUFF 13

14

Function Description Communication with the processor

Basic Procedure

Slide switch S1

Communication between the host system and the processor takes place using a fixed protocol sequence. Data integrity from the control to the processor and vice-versa is indicated by a control bit. This bit is used to implement a handshake between the control and the processor.

Following is a simplified representation of the sequence of a job sent from the control to the processor:

- 1. The control sends a command designator to the processor together with the associated command parameters and sets a bit (AV bit). This bit indicates to the processor that the transmitted data are valid and that the job is now beginning.
- 2. The processor takes the job and sets a bit (AA bit), which indicates this to the control.
- 3. If an additional exchange of data between the control and the processor is required to carry out the job, each uses a bit (TI bit and TO bit) to indicate that the control / processor is now ready for additional data exchange or has accepted the received data.
- 4. Once the processor has carried out the job correctly, it sets a bit (AE bit).
- 5. Once the control has accepted all the important data, it indicates this to the processor by resetting the bit that was set at the beginning (AV bit).
- 6. The processor now in turn sets all the control bits that were set during the sequence (AA bit, AE bit) and is ready for the next job.

Please see also examples on 1136...53.



Function Description Input and Output Buffers

Input and Output

In order to transmit commands and data between the BIS C-60_2 and the host system, the latter must prepare two fields. These two fields are:

- the output buffer

for the control commands which are sent to the BIS Identification System and for the data to be written.

- the input buffer

for the data to be read and

for the designators and error codes which come **from** the BIS Identification System.

The possible setting values are stored in the GSD file.

The buffer size can be selected between 4 and 128 bytes in steps of 2 bytes. This must be given by the master during parametering. The total buffer size is divided into 2 ranges:

Buffer range 1 for Read/Write Head 1; size is specified in paramter byte 6.
Buffer range 2 for Read/Write Head 2; size = total buffer size – buffer size of Read/Write Head 1. See 116 for example.



and the examples on pages 1136...53.

If a buffer size of less than 6 bytes (8 bytes with double bit header) is set for a read/write head, a read/write request can be carried out without specifying the start address and the number of bytes. Automatic reading for Codetag-Present (see 130) remains active. This permits fast reading of small data quantities without placing an unnecessary load on the bus.

Buffer size -1 = number of bytes read without double bit header; Buffer size -2 = number of bytes read with double bit header.

Please note the basic procedure on 11 14 and 29...35

english BALLUFF 15

16

Function Description Input and Output Buffers

Input and Output (continued)

Example: The 82 bytes for the total buffer need to be distributed. An input/output buffer of 46 bytes is assigned to Read/Write Head 1. This results in an input/output buffer of 36 bytes for Read/Write Head 2.

Procedure: The buffer size for Read/Write Head 1 is set to 46 bytes. This means using the parameter byte 6 to enter Hex value 2E (corresponds to 46 decimal), which corresponds to binary 00101110.

PLC Organisation: The buffer range starts at input byte IB 32 and output byte OB 32.

Result:				
Read/Write Head 1:	Subaddress 00	IB 32 and OB 32	IB 0 / OB 0	PLC buffer
(R/W 1)	Input buffer Output buffer	IB 32 to IB 77 OB 32 to OB 77		Buffer for R/W 1
Read/Write Head 2: (R/W 2)	Subaddress 00 Input buffer Output buffer	IB 78 and OB 78 IB 78 to IB 113 OB 78 to OB 113		Buffer for R/W 2

Sequence 1 Sequence 2 Note that these buffers can be in two different sequences depending on the type of control. Subaddress 00 Subaddress 01 00 01 02 The following description is based on sequence 1! 0.3 02 04 05 05 06 04 07

B

Please note the basic procedure on 1114 and 29...35 and the examples on pages 1136...53.



Function Description Output buffer, configuration and explanation

Configuration of the output buffer for one (1) read/write head

The last byte can be arranged as a 2nd bit header through parametering (default).

1110 1401 2) 10 0411 20	an ang	5 G G G G		oddor tir	ougp	aramoto	mig (ac.	aan,	_
Bit No.	7	6	5	4	3	2	1	0	
Subaddress									
00 _{Hex} = Bit Header	CT	TI		HD		GR		AV	Bit Name
01 _{Hex}		Comn	nand Desi	gnator		or	Da	ata	
02Hex	Start	Start Address (Low Byte) or Program No.			m No.	or	Data		
03нех		Start Ad	ddress (Hi	gh Byte)		or	Da	ata	
04Hex		No. of	Bytes (Lo	w Byte)		or	Da	ata	
05 _{Hex}		No. of	Bytes (Hig	ıh Byte)		or	Data		
06Hex			Data						
	·	•	Data	,	,	•	•	•	
Last Byte		2nd Bit	Header (a	s above)		or	Da	ata	

Description of Output Buffer

Sub-address Bit Name Meaning **Function Description** Data carrier type Select Data carrier type: for Data carrier type: 0 32 Byte block size BIS C-1__-02, -03, -04, -05 1 64 Byte block size BIS C-1__-10, -11, -30 00 He СТ Bit Header ΤI Toggle-Bit In Shows during a read action that the controller is ready for additional data. for Head 1 Select Head 1.1 for Head 2 Select Head 2.1 HD Head select Select Head 1.2 Select Head (only in conjunction with Adapter 655) Select Head 2.2 (continued next 17)

Please note the basic procedure on 1114 and 29...35 and the examples on pages 1136...53.

english BALLUFF 17

18

Function Description Output buffer, configuration and explanation

Description of Output Buffer (continued)

Sub- address	Bit Name	Meaning	Function Description
00 _{Hex} Bit Header	GR	Ground state	Causes the BIS system to go to the ground state for the respective read/write head. Any pending command is cancelled.
	AV	Command	Signals the identification system that a command for the respective read/write head is present.

Sub- address	Meaning	Function Description
01 _{Hex}	Command desi	gnator
	00 _{Hex}	No command present
	01 _{Hex}	Read Data carrier
	02 _{Hex}	Write to Data carrier
	06HEX	Store program in the EEPROM for the Mixed Data Access function
	07 _{Hex}	Store the start address for the Auto-Read function in the EEPROM
	11 HEX	Copying from Head 1 to Head 2
	12 _{Hex}	Initialize the CRC_16 data check
	21 _{Hex}	Read for Mixed Data Access function
	22 _{Hex}	(corresponding to the program stored in the EEPROM) Write for Mixed Data Access function (corresponding to the program stored in the EEPROM)
or	Data	for writing to the Data carrier
or	Program data	for writing to the EEPROM.

Please note the basic procedure on 11 14 and 29...35 and the examples on pages 11 36...53.



(continued next 17)

Function Description Output buffer, configuration and explanation

Description of Output Buffer (continued)

Sub- address	Meaning	Function Description
02 Hex	Start address (Low Byte)	Address at which reading from or writing to the Data carrier begins. (The Low Byte includes the address range from 0 to 255).
or	Start address (Low Byte)	Address for the Auto-Read function, starting at which the code tag is to be read. The value is stored in the EEPROM. (The Low Byte covers the address range from 0 to 255).
or	Program No.	Number of the program to be stored in the EEPROM in conjunction with command ID 06Hex for Mixed Data Access function (values between 01Hex and 0AHex are allowed!).
or	Program No.	Number of the program stored in the EEPROM for read or write operations in conjunction with command ID 21 _{Hex} or 22 _{Hex} for the Mixed Data Access function.
or	Data	for writing to the Data carrier
or	Program data	for writing to the EEPROM.
03 _{Hex} Byte	Start address (High Byte)	Address for reading from or writing to the Data carrier (the High is additionally used for the address range from 256 to 8,191).
or	Start address (High Byte)	Address for the Auto-Read function, starting at which the code tag is to be read. The value is stored in the EEPROM (the High Byte is also required for the address range from 256 to 8,191).
or	Data	for writing to the Data carrier
or	Program data	for writing to the EEPROM.

Please note the basic procedure on 1114 and 29...35 and the examples on pages 1136...53.

english BALLUFF 19

20

Function Description Output buffer, configuration and explanation

Description of Output Buffer (continued)

Sub- address	Meaning	Function Description
04 Hex	No. of bytes (Low Byte)	Number of bytes to read or write beginning with the start address (the Low Byte includes from 1 to 256 bytes).
or	Data	for writing to the Data carrier
or	Program data	for writing to the EEPROM.
05 Hex	No. of bytes (High Byte)	Number of bytes to read or write beginning with the start address (the High Byte is additionally used for the range between 257 and 8,192 bytes).
or	Data	for writing to the Data carrier
or	Program data	for writing to the EEPROM.
06 Hex	Data	for writing to the Data carrier
or	Program data	for writing to the EEPROM.
	Data	for writing to the Data carrier
or:	Program data	for writing to the EEPROM.
Last byt	e	
	2nd Bit header	The data are valid if the 1st and 2nd bit header are identical.

for writing to the Data carrier

 $\label{eq:program} \mbox{Program data} \quad \mbox{for writing to the EEPROM.}$

Please note the basic procedure on 1114 and 29...35 and the examples on pages 1136...53.



or

or

Data

Function Description Input buffer, configuration and explanation

Configuration of the input buffer for one (1) read/write head

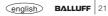
The last byte can be arranged as a 2nd bit header through parametering (default).

	-				• .		•		
Bit No.	7	6	5	4	3	2	1	0	1
Subaddress									
00 _{Hex} = Bit Header	BB	HF	TO	IN/KN	AF	AE	AA	CP	Bit Name
01 Hex	Е	rror Coc	le	o	r		Data		
02Hex		Data							
03 _{Hex}				Da	ıta				
04 _{Hex}				Da	ıta				
05нех				Da	ıta				
06Hex	Data								
:				Da	ıta				
Last byte		l Bit Hea as above		o	r		Data		

Description of Input Buffer

Please note the basic procedure on 1114 and 29...35 and the examples on pages 1136...53.

Sub- address	Bit Name	Meaning	Function Description
00 Hex	BB	Ready	The BIS Identification System is in the Ready state.
Bit Header	HF	Head Error	Cable break from read/write head or no read/write head connected.
	TO	Toggle-Bit Out	for read: BIS has new/additional data ready. for write: BIS is ready to accept new/additional data.
	(contin	nued on next 🖹)	for write. Bio is ready to accept new/additional data.



22

Function Description Input buffer, configuration and explanation

Description of Input Buffer (continued)

Sub- address	Bit Name	Meaning	Function Description
00 _{Hex} Bit Header	(contir IN/KN	nued)	Use the same bit in the bit header. Either IN or KN may be displayed. Therefore select either Parameter 4th byte, bit 7 = 1 or Parameter 4th byte, bit 6 = 1. (see \(\) 27)
	IN	Input	If the parameter is 4th byte, bit $7 = 1$ and 4th byte, bit $6 = 0$, this bit indicates the status of the input.
	KN	Head No.	If the parameter is 4th byte, bit 6 = 1 and 4th byte, bit 7 = 0, this bit indicates the selected head.
	AF	Command Error	The command was incorrectly processed or aborted
	AE	Command end	The command was finished without error.
	AA	Command start	The command was recognized and started.
	CP	Codetag Present	Data carrier present within the active zone of the read/write head.
	In add	lition to the CP bit	t, the output signal CT-Present is available. This allow

you to process the presence of a Data carrier directly as a hardware signal. Meaning Function Description

Sub-address Error number is entered if command was incorrectly processed or aborted. Only valid with AF bit! No error. 01_{Hex} Error code 00Hex 01Hex Reading or writing not possible because no Data carrier is present in the active zone of a read/write head. (continued on next 17)

Please note the basic procedure on 11 14 and 29...35 and the examples on pages 11 36...53.



Function Description Input buffer, configuration and explanation

Description of Input Buffer (continued)

Please note the basic procedure on 1114 and 29...35 and the examples on pages 1136...53.

Sub- address	Meaning	Function Description			
01 Hex	Error code (continued)				
	02 _{Hex}	Read error.			
	03нех	Data carrier was removed from the active zone of the read/write head while it was being read.			
	04 _{Hex}	Write error.			
	05нех	Data carrier was removed from the active zone of the read/writ- head while it was being written.			
	07 _{Hex}	AV bit is set but the command designator is missing or invalid. or Number of bytes is 00Hex.			
	09 _{Hex}	Cable break to select read/write head, or head not connected.			
	0C _{Hex}	The EEPROM cannot be read/programmed.			
	ОДнех	Faulty communication with the Data carrier. Note: Verify installation criteria or distance between data carrier and read/write head			
	0E _{Hex}	The CRC of the read data does not coincide with the CRC of the Data carrier.			
	OFHex	Contents of the 1st and 2nd bit header (1st and last bytes) of the output buffers are not identical (2nd bit header must be served).			
	11 _{Hex}	Invoking a function that is not possible, since the processor is in "compatible with BIS C-6_2" mode.			
	12 _{Hex}	Copying is not possible, since a command is already started on Head 2.			
or:	Data	Data which was read from the Data carrier.			

english BALLUFF 23

24

Function Description Input buffer, configuration and explanation

Description of Input Buffer (continued)

Sub- address	Meaning	Function Description
02 Hex	Data	Data which was read from the Data carrier.
	Data	Data which was read from the Data carrier.
Last byte	2nd Bit header	The data are valid if the 1st and 2nd bit headers are in
or	Data	agreement. Data which was read from the Data carrier.

Please note the basic procedure on 1114 and 29...35 and the examples on pages 1136...53.



Function Description Parametering the BIS C-60_2 processor

Parameters, Overview

There are 6 user parameter bytes stored on the Profibus master that can be used to activate and deactivate various functions. Setting is done directly by linking a device to the Profibus master. The parameter default settings are stored in the GSD file.

- CRC 16 data check:
- If this function is activated, the correctness of the read or written data is ensured by a CRC_16 data check (see \(\) 9).
- Simultaneous data transmission for both read/write heads: With simultaneous data transmission shorter read/write times can be achieved depending on the amount of data to be read/written and the type of controller.
- Dynamic operation on read/write head 1 or 2: dynamic operation is parametered, a read/write job can be sent even though there is no Data carrier in the active zone of the head. As soon as a Data carrier passes by the head, the command is immediately carried out.
- "Auto-Read" for read/write head 1 or 2:

If this function is activated, the processor reads out the first (max. 31) bytes from the Data carrier starting at a defined start address as soon as the tag enters the active zone of the read/write head. The start address must first have been stored in the processor's EEPROM with the command ID 07H

- 2nd bit header at end of in- and output buffer:
- The 2nd bit header (factory setting) prevents data from being accepted by the bus as long as it is not fully updated.
- Display state of the digital input in the bit header of the input buffer: If this function is activated, the IN-bit displays the state of the digital input of the processor: IN = 0 \rightarrow digital input low; IN = 1 \rightarrow digital input high

Please note the basic procedure on 11 14 and 29...35 and the examples on pages 1136...53.

Reset BIS C-60_2 processor through the digital input: If this function is activated, the processor is reset when the digital input is set to high.

english BALLUFF 25

26

Function Description Parametering, Parametering Bytes

Parametering Bytes User-Parameter Bytes

For parametering all 6 bytes must always be transferred in $_{\mbox{\scriptsize Hex.}}$ Only the bits mentioned may be changed. No guaranty will be given for the proper functioning of the BIS C-60_2 if any of the other bits are changed.

The default values (factory setting) for the 6 bytes are:

6th byte 1st byte 2nd byte 3rd byte 4th byte 5th byte Binary 000**0**0000 100<u>00</u>000 00000000 **100**000**1**0 **0**00**00**000 00000010 bit 6 bit 4 bit 7 bit 2 bit 4 bit 1...8 bit 5 bit 5 bit 8 bit 5 bit 8

These are used for configuration:

Bit state: 0 = no

Having the following The bits which serve for parametering have the following functions: functions

> Dynamic mode on read/write head 1 (for effects on read/write times, see P1 54/55) 2nd byte, bit 5

Activate CRC_16 data checking

2nd byte, bit 4

1st byte, bit 5

Activate Auto-Read function starting at specified address after CT-Present for Head 1 (the number of bytes read depends on the selected buffer size minus bit headers for Head 1)

4th byte, bit 8 Arrange a 2nd bit header at the end of the input and output buffers

B

If this function is selected, then the minimum size of both buffers is 4 words (8 bytes) each. Please note the basic procedure on 1114 and 29...35 and the examples on pages 11136...53.



Function Description Parametering, Parametering Bytes

Parametering Bytes User-Parameter Bytes (continued)

Bit state: 0 = no 1 = yes

Display state of the digital input in the bit header of the input buffers: Input is Low: "IN" in the bit header of the input buffers = 0. Input is High: "IN" in the bit header of the input buffers = 1. 4th byte, bit 7 0 = no1 = yes

Important: "KN" and "IN" use the same bit in the bit header. If the BIS C-655 adapter is connected for 2×2 heads, you must select 0 = no.

4th byte, bit 6 Select read/write adapter 2 Head/4 Head connection Select this setting if no more than 2 read/write heads can be connected. Standard configuration.
Select this setting if the processor is being operated using the BIS C-655 read head adapter and 2 x 2 heads. 1 = yes

Important: If 4th byte, bit 6 is set to 1 = yes, the setting 4th byte, bit 7 must be set to 0 = no.

4th byte, bit 2 0 = no Reset the BIS C-60_2 processor through the digital input: Input is Low: Do not reset.

1 = yesInput is High: Reset.

5th byte, bit 8 Activate simultaneous data transmission for both read/write heads

Dynamic mode on read/write head 2 (for effects on read/write times, see \$\infty\$ 54/55) 5th byte, bit 5

Activate Auto-Read function for Head 2 starting at specified address 5th byte, bit 4 after CT-Present (the number of bytes read depends on the selected buffer size minus bit headers for Head 2)

6th byte, bit 1...8 No. of bytes in input and output buffer which shall be used for read/write head 1, see example on 1 16

english BALLUFF 27

28

Function Description Parametering, Parametering Bytes

Parametering Bytes User-Parameter Bytes (continued)

The specification for the input and output buffer on the Master applies to both read/write heads, i.e. this buffer must be divided for both heads. The specification is done in Hex format and must be in a range between 02_{Hex} and 80_{Hex} (128 dec.).

B

If only one read/write head (Head 1) will be used, you may enter the same value here as for the total buffer size. An entry of less than 2 bytes results in an undefined state.

Please note the basic procedure on 1114 and 29...35 and the examples on pages 1136...53.

Function Description Processing data carriers

Reading and writing

To carry out a read or write job, the Data carrier must be located in the active zone of the read/

A read/write job has the following sequence (see examples on TT 38ff):

- 1. The host sends to the output buffer.

 - the command designator to subaddress 01_{Hex} , the start address for reading or writing to subaddress $02_{\text{Hex}}/03_{\text{Hex}}$
 - the number of bytes for reading or writing to subaddress 04_{HEV}/05_{HEX},
 the CT bit in the bit header according to the Data carrier type (block size),
 - and sets the AV bit in the bit header to high.
- 2. The processor:
 - takes the request (AA bit in the bit header of the input buffer to high),
 begins to transport the data;
 - - read = from data carrier to input buffer, write = from output buffer to data carrier.
 - Larger data quantities are sent in blocks (block size with 2nd bit header = buffer size 2),
 - block size without 2nd bit header = buffer size 1)
 - The toggle bits in the two bit headers are used as a kind of handshaking between the host and the BIS C-60_2 processor.
- 3. The processor has processed the command correctly (AE bit in the bit header of the input buffer). If an error occurred during execution of the command, an error number will be written to subaddress 01Hex of the input buffer and the AF bit in the bit header of the input buffer will be set



english BALLUFF 29

30

Function Description Processing data carriers

Codetag Present

As soon as the data carrier enters the active one of the read/write head, the processor indicates this by setting the CP bit (Codetag Present).



To accelerate the reading of small amounts of data, the ID system makes the first bytes of the data carrier available in the input buffer of the respective read/write head as soon as the tag is detected (30 bytes with 2nd bit header, 31 bites without 2nd bit header, or less if the buffer size has been set smaller).

The data are only valid after the rising edge of the CP bit in the bit header of the input buffer. They remain valid until the falling edge of the CP bit, or until the controller issues a new job.

Special characteristics

To adjust the read/write functions to the numerous possible applications, a few unique features have been implemented that the user can select and set when parametering or programming the processor. These are as follows:

Auto-Read

If the Auto-Read function is activated, the data are read as soon as a data carrier is recognized. No command from the controller is required. Since there is an in- and output buffer for each read/write head, the start address must be specified for each head using the command designator 07_{Hex} . The start addresses may be different. The number of bytes read is determined by the selected size of the input buffer, which is distributed over both heads when 2 are

This distinguishes the Auto-Read function from the standard setting for automatic reading, which always starts at Address 0 and includes a maximum number of 30 bytes with 2nd bit header or 31 bytes without 2nd bit header (or les if the buffer size has been set smaller).



Function Description Processing data carriers

Reading and writing in dynamic mode

In normal operation a read/write job is rejected by the BIS C-60_2 processor by setting the AF bit and an error number if there is no data carrier in the active zone of the read/write head. If dynamic mode is configured, the processor accepts the read/write job and stores it. When a data carrier is recognized, the stored job is carried out.

Reading and writing with simultaneous data transmission

Reading without simultaneous data transmission: In the case of a read job the processor first reads our all requested data from the data carrier after receiving the start address and the desired number of bytes, and then sets the AE bit. Then the data read from the data carrier are written to the input buffer. In the case of larger data amounts this is done in blocks, controlled by the handshake with the toggle bits as described on \cap 29.

Reading with simultaneous data transmission: In the case of a read job the processor begins by transmitting the data into the input buffer as soon as the first 30 bytes (with 2nd bit header, or 31 bytes without 2nd bit header, or less if the buffer size was set smaller) have been read from the data carrier beginning with the start address, and indicates this by inverting the TO bit. As soon as the controller inverts the TI bit, the processor sends the data, which have in the meantime been read, to the input buffer. This is repeated until the processor has read out all the desired data from the data car the AE bit and outputs the remaining data on the input buffer. ssor has read out all the desired data from the data carrier. Now the processor sets

Writing without simultaneous data transmission: In the case of a write job the processor waits until it has received all the data that need to be written from the controller. Only

Writing with simultaneous data transmission: In the case of a write job the processor begins to write the data to the data carrier as soon as it has received the first data to be written from the controller's output buffer. Once all the data have been written to the data carrier, the AE bit is set.



32

Function Description Processing data carriers

Mixed Data Access

Small read/write programs can be stored in the BIS C-60_2 processor's EEPROM.

The Mixed Data Access function is useful when the required information is stored on the data carrier at various addresses. This function makes it possible to read out this "mixed", i.e. non-contiguously stored data from the data carrier in a single procedure and using just one command.

Up to 10 programs with up to 25 instructions can be stored. Each program instruction contains a "start address" and a "number of bytes" specification. The amount of data for reading may not exceed 2 kB.

Storing a program:

The command identifier 06_{Hex} is used to send the read/write program to the BIS C-60_2 processor. One program per command can be stored. All 25 program records plus an additional 2 bytes with FFHexFFHex as a terminator must always be sent. This means a total of **104 bytes** of information per program must be sent (including the command identifier and program number).



The individual program records must all be contiguous. They must be sent one after the other and be terminated with 2 bytes $FF_{Hex}FF_{Hex}$ as a terminator. It is recommended that the remaining, unused memory sector be filled with $FF_{Hex}FF_{Hex}$.

If an address range is selected twice, the data will also be output twice.

Function Description Processing data carriers

Mixed Data Access

The following shows the structure of a program:

Program structure	Subaddress	Value	Range
Command designator	01 _{Hex}	06 _{Hex}	
Program record			
Program number	02 _{Hex}	01 _{Hex}	01 _{Hex} to 0A _{Hex}
1st data record:			
Start address Low Byte	03 _{Hex}		
Start address High Byte	04 _{Hex}		
Number of bytes Low Byte	05 _{Hex}		
Number of bytes High Byte	06 _{Hex}		
2nd data record:			
 25th data record:			
Start address Low Byte	03 _{Hex}		
Start address High Byte	04 _{Hex}		
Number of bytes Low Byte	05Hex		
Number of bytes High Byte	06Hex		
Terminator	FFHex FFHex		

To store a second program, repeat this process.

The procedure for writing these settings to the EEPROM is described in the 10th example on 17148...50.

Replacing the EEPROM is described on \$\bar{1}\$ 69 for BIS C-6002 and on \$\bar{1}\$ 81 for BIS C-6022.



34

Function Description Processing data carriers

Read from data carrier, with program Mixed Data Access

The command identifier 21_{Hex} can be used to read out the program records stored in the program from the data carrier. The user must document exactly which data are to be read from where and with what number of bytes for the respective program (see example 11 on 1 51).

Write to data carrier, with program Mixed Data Access

The command identifier 22_{Hex} can be used to write the program records stored in the program to the data carrier. The user must document exactly which data are to be written from where and with what number of bytes for the respective program (see example 12 on \(\) 52).

Copying from Head 1 to Head 2

For a copy command there must be a data carrier in front of both read/write heads (even if dynamic mode is configured). Simultaneous data transmission is used to read (even if simultaneous data transmission is not configured). The total process is controlled with the bit header(s) for Head 1. The start address and number of bytes applies both to reading at Head 1 and to writing at Head 2. The copy command is in principle the same as reading with simultaneous data transmission. In addition, the data which are placed in the input buffer are written at the same time to the data carrier at Head 2.

The AE bit is not set until the write procedure at Head 2 has finished successfully. If the GR bit is set during a started copy command, both read/write heads are placed in the base state and the pending job is aborted (see example 8 on \cap 45).



Function Description Processing data carriers

CRC initialization

To be able to use the CRC check, the data carrier must first be initialized with the command identifier 12_{Hex} (see ☐ 36). The CRC initialization is used like a normal write job. The latter is rejected (with an error message) if the processor recognizes that the data carrier does not contain the correct CRC. Data carriers as shipped from the factory (all data are 0) can immediately be programmed with a CRC check.

If CRC_16 data checking is activated, a special error message is output to the interface whenever a CRC error is detected.

If the error message is not caused by a failed write request, it may be assumed that one or more memory cells on the data carrier is defective. That data carrier must then be replaced.

If the CRC error is however due to a failed write request, you must reinitialize the data carrier in order to continue using it.

The checksum is written to the data carrier as a 2-byte wide datum. Two bytes per page are 'lost', i.e., the page size becomes 30 bytes or 62 bytes depending on data carrier type (setup of page size see [\cap 17). This means that the actual usable number of bytes is reduced:

Data carrier type			Usable b	oytes
128	bytes	=	120	bytes
256 I	bytes	=	240	bytes
511 I	bytes *)	=	450	bytes
1023 I	bytes *)	=	930	bytes
2047 I	bytes *)	=	1922	bytes
2048 I	bytes	=	1984	bytes
8192 I	bytes	=	7936	bytes

*) The last data carrier page for these EEPROM-based data carriers is not available.



36

Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 1

Initializing the Data carrier for the CRC_16 data checking

For configuring with double bit header and 8-byte buffer size!

The processing of this command is similar to a write command. Start address and number of bytes have to correspond to the maximum number of data to be used. In this example the complete memory range of a Data carrier with 128 bytes shall be used (BIS C-1_ _-03/L with 32 byte block size). Because 2 bytes are used for the CRC only 120 bytes can be used as data bytes, hence: start address = 0, number of bytes = 120.

Host:

BIS C-60_2 Identification System:

1.) Process subaddresses of the output buffer in the order shown:

01 _{Hex}	Hex Command designator 12Hex	
02 _{Hex} Start address 00 _{Hex}		
ОЗнех	Start address 00 _{Hex}	
04 _{Hex}	No. of bytes 78 _{Hex}	
05 _{Hex}	No. of bytes 00 _{Hex}	
00 _{Hex} /07 _{Hex}	00 _{Hex} /07 _{Hex} Set AV-Bit, CT-Bit to 0	

2.) Process subaddresses of the input buffer in the

00 _{Hex} /07 _{Hex}	Set AA-Bit, invert TO-Bit

3.) Process subaddresses of the output buffer:

-	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
	Enter first 6 bytes of data
00Hex/07Hex	Invert TI-Bit

4.) Process subaddresses of the output buffer:

,		
0106 _{Hex}	Copy first 6 data bytes	
Process subaddress of the input buffer:		
00 _{Hex} /07 _{Hex}	Invert TO-Bit	

...To be continued until the complete memory range is written. See next \∩.

b.) Process subaddresses of the output buffer:			
	0106 _{Hex} Enter the second 6 data bytes		
00 _{Hex} /07 _{Hex}	Invert TI-Bit		

6.) Process subaddresses of the output buffer:

0106нех	Copy second 6 data bytes	
Process subaddress of the input buffer:		
00Hex/07Hex	Invert TO-Bit	



Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 1 (continued)

For configuring with double bit header and 8-byte buffer size!

Host:

7.) Process subaddresses of the output buffer:

.,	
0106нех	Enter the remaining data byte
00Hex/07Hex	Invert TI-Bit

BIS C-60 2 Identification System:

8.) Process subaddresses of the output buffer:

0106нех	Copy the remaining data byte
Process subaddress of the input buffer:	
00Hex/07Hex	Set AE-Bit

9.) Process subaddresses of the output buffer:

000/070	Poset AV-Bit	

10.)Process subaddresses of the input buffer: 00_{Hex}/07_{Hex} Reset AA-Bit and AE-Bit

english BALLUFF 37

38

Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 2

For configuring with double bit header and 8-byte buffer size!

1.) Process subaddresses of the output buffer in the order shown:

2.) Process subaddresses of the input buffer in the order shown:

Order enemii	
01 _{Hex}	Command designator 01 _{Hex}
02 _{Hex}	Start address Low Byte 0A _{Hex}
03 _{Hex}	Start address High Byte 00 _{Hex}
04 _{Hex}	No. of bytes Low Byte 11Hex
05нех	No. of bytes High Byte 00 _{Hex}
00нех/07нех	CT-Bit to 0 (32 Byte block size), set AV-Bit

3.) I locess subaddresses of the input buller.	
0106нех	Copy first 6 data bytes
Process subaddress of the output buffer:	
00 _{Hex} /07 _{Hex}	Invert TI-Bit

5.) Process subaddresses of the input buffer:

0106нех	Copy second 6 data bytes
Process subaddress of the output buffer:	
00 _{Hex} /07 _{Hex}	Invert TI-Bit

7.) Process subaddresses of the input buffer:

0105нех	Copy the remaining 5 data bytes	00
Process subaddress of the output buffer:		
00Hex/07Hex	Reset AV-Bit	

Read 17 bytes starting at data carrier address 10 (Data carrier type with 32 byte block size): BIS C-60_2 Identification System:

00 _{Hex} /07 _{Hex}	Set AA-Bit
0106нех	Enter first 6 bytes of data
00 _{Hex} /07 _{Hex}	Set AE-Bit

4.) Process subaddresses of the input buffer:

0106нех	Enter the second 6 data bytes
00 _{Hex} /07 _{Hex}	Invert TO-Bit

6.) Process subaddresses of the input buffer:

0105 _{Hex}	Enter the remaining 5 data bytes
00 _{Hex} /07 _{Hex}	Invert TO-Bit

8.) Process subaddresses of the input buffer:

0нех/07нех	Reset AA-Bit and AE-Bit



Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 3 (like 2nd example but with simultaneous data transmission)

For configuring with double bit header and 8-byte buffer size!

Read 17 bytes starting at data carrier address 10, with simultaneous data transmission (data carrier type with 32 byte block size):

While the read job is being carried out and as soon as the input buffer is filled, the first data are sent. The AE bit is not set until the "Read" operation is completed by the processor.

The reply "Job End" = AE bit is reliably set no later than before the last data are sent. The exact time depends on the requested data amount, the input buffer size and the timing of the controller. This is indicated in the following by the note Set AE-Bit (in italics).

Host:

1.) Process subaddresses of the output buffer in the order shown:

01Hex	Command designator 01Hex
02 _{Hex}	Start address Low Byte 0AHex
03 _{Hex}	Start address High Byte 00 _{Hex}
04 _{Hex}	No. of bytes Low Byte 11 _{Hex}
05нех	No. of bytes High Byte 00 _{Hex}
00Hex/07Hex	CT-Bit to 0 (32 Byte block size), set AV-Bit

3.) Process subaddresses of the input buffer:

0106нех	Copy first 6 data bytes
Process subaddress of the output buffer:	
00нех/07нех	Invert TI-Bit

BIS C-60_2 Identification System:

2.) Process subaddresses of the input buffer in the order shown:

00Hex/07Hex	Set AA-Bit
0106нех	Enter first 6 bytes of data
00 _{Hex} /07 _{Hex}	Invert TO-Bit
00Hex/07Hex	Set AE-Bit

4.) Process subaddresses of the input buffer:

0106нех	Enter the second 6 data bytes
00 _{Hex} /07 _{Hex}	Invert TO-Bit
00Hex/07Hex	Set AE-Bit

Continued on next 1.



40

Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 3 (continued)

(like 2nd example but with simultaneous data transmission)

For configuring with double bit header and 8-byte buffer

Host:

5.) Process subaddresses of the input buffer:

(0106нех	Copy second 6 data bytes
Process subaddress of the		ubaddress of the output buffer:
C	00нех/07нех	Invert TI-Bit

7.) Process s	ubaddresses of the input buller:
0105нех	Copy the remaining 5 data bytes
Process subaddress of the output buffer:	
00um/07um	Reset AV-Rit

BIS C-60_2 Identification System:

6.) Process subaddresses of the input buffer:

0105нех	Enter the remaining 5 data bytes
00Hex/07Hex	Invert TO-Bit
00нех/07нех	Set AE-Bit

8.) Process subaddresses of the input buffer:

00_{Hex}/07_{Hex} Reset AA-Bit and AE-Bit



Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 4

Read 30 bytes starting at data carrier address 10 with read error (data carrier type with 64 byte block size):

For configuring with double bit header and 8-byte buffer size!

1.) Process subaddresses of the output buffer in the order shown:

Command designator 01_{Hex} Start address Low Byte 0AHex 02не 03нех Start address High Byte 00Hex 04_{Hex} No. of bytes Low Byte 1EHe No. of bytes High Byte 00He 00нех/07н Set CT-Bit to 1 (64 Byte block size),

set AV-Bit 3.) Process subaddress of the input buffer:

01нех	Copy error number	
Process subaddress of the output buffer:		
00Hex/07Hex	Reset AV-Bit	

BIS C-60_2 Identification System:

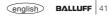
2.) Process subaddresses of the input buffer in the order shown:

If an error occurs right away:

00 _{Hex} /07 _{Hex}	Set AA-Bit
01 Hex	Enter error number
00 _{Hex} /07 _{Hex}	Set AF-Bit

4.) Process subaddresses of the input buffer:

00_{Hex}/07_{Hex} Reset AA-Bit and AF-Bit



42

Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 5 (like 4th example but with simultaneous data transmission)

For configuring with double bit header and 8-byte buffer size!

Read 30 bytes starting at data carrier address 10, with read error and simultaneous data transmission (data carrier type with 64 byte block size):

If an error occurs, the AF bit is set instead of the AE-Bit, with a corresponding error number. When the AF-BIT is set the job is interrupted and declared to be ended.

01 _{Hex}	Command designator 01 _{Hex}
02 _{Hex}	Start address Low Byte 0AHex
03 _{Hex}	Start address High Byte 00 _{Hex}
04 _{Hex}	No. of bytes Low Byte 1E _{Hex}
05 _{Hex}	No. of bytes High Byte 00 _{Hex}
00нех/07нех	Set CT-Bit to 1 (64 Byte block size), set AV-Bit

3.) Process subaddress of the input buffer:

01нех	Copy error number
Process subaddress of the output buffer:	
00нех/07нех	Reset AV-Bit

BIS C-60_2 Identification System:

1.) Process subaddresses of the output buffer in the order shown:

2.) Process subaddresses of the input buffer in the order shown:

If an error occurs right away:

00нех/07нех	Set AA-Bit
01 _{Hex}	Enter error number
00 _{Hex} /07 _{Hex}	Set AF-Bit

4.) Process subaddresses of the input buffer:





An error can also occur after the data have already been sent (see 6th example on the next 17).



Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 6 (with simultaneous data transmission)

For configuring with double bit header and 8-byte buffer size!

Read 30 bytes starting at data carrier address 10, with read error and simultaneous data transmission (data carrier type with 64 byte block size):

If an error occurs after data have started to be sent, the AF-Bit is set instead of the AE-Bit along with the corresponding error number. The error message AF is dominant. It cannot be specified which data are incorrect. When the AF-Bit is set the job is interrupted and declared to be ended.

Process subaddresses of the output buffer in the order shown:
 Process subaddresses of the input buffer in the order shown:

01 _{Hex}	Command designator 01 _{Hex}
02 _{Hex}	Start address Low Byte 0A _{Hex}
03нех	Start address High Byte 00 _{Hex}
04 _{Hex}	No. of bytes Low Byte 1EHex
05нех	No. of bytes High Byte 00 _{Hex}
00нех/07нех	Set CT-Bit to 1 (64 Byte block size), set AV-Bit

3.) Process subaddress of the input buffer:

	0106нех	Copy first 6 data bytes
	Process s	subaddress of the output buffer:
00Hex/07Hex Invert TI-Bit		Invert TI-Bit

5.) Process subaddress of the input buffer:

01 _{Hex}		Copy error number
Process subaddress of the output		subaddress of the output buffer:
	00u~/07u~	Reset AV-Rit

BIS C-60_2 Identification System:

00 _{Hex} /07 _{Hex}	Set AA-Bit
0106нех	Enter the first 6 data bytes
00нех/07нех	Invert TO-Bit

4.) Process subaddresses of the input buffer: If an error has occurred:

01 _{Hex}	Enter error number
00нех/07нех	Set AF-Bit
6) Process	subaddresses of the input huffer:

00Hex/07Hex Reset AA-Bit and AF-Bit



44

Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 7

For configuring with double bit header and 8-byte buffer size!

Host:

1.) Process subaddresses of the output buffer in the order shown:

01нех	Command designator 02 _{Hex}
02нех/03нех	Start address 14 _{Hex} / 00 _{Hex}
04Hex/05Hex	No. of bytes 10 _{Hex} / 00 _{Hex}
	CT-Bit to 0 (32 Byte block size), set AV-Bit

3.) Process subaddresses of the output buffer:

0106нех	Enter the first 6 data bytes
00 _{Hex} /07 _{Hex}	Invert TI-Bit

5.) Process subaddresses of the output buffer:

	Enter the second 6 data bytes
00 _{Hex} /07 _{Hex}	Invert TI-Bit

7.) Process subaddresses of the output buffer:

·	
0104нех	Enter the remaining 4 data bytes
00 _{Hex} /07 _{Hex}	Invert TI-Bit

9.) Process subaddresses of the output buffer: 00_{Hex}/07_{Hex} Reset AV-Bit

Write 16 bytes starting at data carrier address 20 (data carrier type with 32 byte block size):

BIS C-60_2 Identification System:

2.) Process subaddresses of the input buffer in the order shown:

00нех/07нех	Set AA-Bit, invert TO-Bit

4.) Process subaddresses of the output buffer:

0106нех	Copy the first 6 data bytes
Process s	subaddress of the input buffer:
00Hex/07Hex	Invert TO-Bit

6.) Process subaddresses of the output buffer:

0106нех	Copy the second 6 data bytes
Process s	subaddress of the input buffer:
00 _{Hex} /07 _{Hex}	Invert TO-Bit

8.) Process subaddresses of the output buffer:

	0104нех	Copy the remaining 4 data bytes
	Process s	ubaddress of the input buffer:
	00 _{Hex} /07 _{Hex}	Set AE-Bit
	10.)Process s	ubaddresses of the input buffer:
	00 _{Hex} /07 _{Hex}	Reset AA-Bit and AE-Bit



Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 8

Copy 17 bytes starting at data carrier address 10 (data carrier type with 32-byte block size):

For configuring with double bit header!

Data from the data carrier in front of Head 1 are read and written to the same memory location in the data carrier in front of Head 2. Data transmission can be started even while the data carrier in front of Head 1 is being read. This is indicated by the TO bit in the input

During data transmission ("toggling" of the TI bit / TO bit), and only then are the bytes read written to the data carrier in front of Head 2. The AE bit is not set until the write process at Head 2 has been successfully completed. Any errors at Head 2 are indicated by the AF bit is the bit benefit for the process. in the bit header for Head 1.

Host:

1.) Process subaddresses of the output buffer in the order shown:

01 _{Hex}	Command designator 11 _{Hex}
02 _{Hex}	Start address Low Byte 0A _{Hex}
03 _{Hex}	Start address High Byte 00 _{Hex}
04 _{Hex}	No. of bytes Low Byte 11 _{Hex}
05 _{Hex}	No. of bytes High Byte 00 _{Hex}
00/07 _{Hex}	CT-Bit to 0 (32 Byte block size), set AV-Bit

3.) Process subaddresses of the input buffer:

	· ·	
0106нех	Copy the first 6 data bytes	
Process subaddresses of the output buffer:		
00u~/07u~	Invert TI Dit	

BIS C-60_2 Identification System:

2.) Process subaddresses of the output buffer in the order shown:

00 _{Hex} /07 _{Hex}	set AA-Bit
0106нех	Enter the first 6 data bytes
00 _{Hex} /07 _{Hex}	Invert TO-Bit

4.) Process subaddresses of the input buffer:

	Enter the second	6 data bytes
00Hex/07Hex	Invert TO-Bit	



46

Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 8

(continued)

For configuring with double bit header!

5.) Process subaddresses of the input buffer:

0106нех	Copy the second 6 data bytes
Process s	ubaddresses of the input buffer:
00Hex/07Hex	Invert TI-Bit

.,		
0105 _{Hex} Copy the remaining 5 data bytes		
Process subaddresses of the output buffer:		
00 /07	Invent TI Dit	

9.)	Process	subaddresses	of	the	output	buffer:	
00	нех/07нех	Reset AV-Bit					

6.) Process subaddresses of the input buffer:

	Enter the remaining 5 data bytes
00 _{Hex} /07 _{Hex}	Invert TO-Bit

8.) Process subaddresses of the input buffer:

00 _{Hex} /07 _{Hex}	Set AE-Bit

10.) Process subaddresses of the input buffer:



Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 9 Address assignment for the Auto-Read

function

For configuring with double bit header and 8-byte buffer size!

Programming start address 75 (data carrier type with 32 byte block size):

Host:

1.) Process subaddresses of the output buffer in the order shown:

01 _{Hex}	Command designator 06 _{Hex}
02Hex	Start address Low Byte 488ex
03 _{Hex}	Start address High Byte 008ex
00Hex/07Hex	CT-Bit to 0 (32 byte block size), set AV-Bit

3.) Process subaddresses of the output buffer:

00_{Hex}/07_{Hex} Reset AV-Bit

BIS C-60_2 Identification System:

00_{Hex}/07_{Hex} Set AA-Bit and AE-Bit

4.) Process subaddresses of the input buffer:

00_{Hex}/07_{Hex} Reset AA-Bit and AE-Bit



To ensure correct data output, use command identifier 07_{Hex} for each distributed buffer Head 1 and/or Head 2.

If the Auto-Read function is not activated, the processor runs in standard mode and sends starting with data carrier address 0 until the buffer is filled, but a maximum of 30 bytes for double bit header or 31 bytes for a single bit header.



48

Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 10 Store Mixed Data Access program

For configuring with double bit header and 8-byte buffer

Storing a program for reading out 3 data records:

1st data record	Start address	5	Number of bytes	7
2nd data record	Start address	75	Number of bytes	3
3rd data record	Start address	312	Number of bytes	17
Total number of bytes exchanged in the operation: 27				

Total number of bytes exchanged in the operation: All 104 bytes are written for the programming.

Host:

Process subaddresses of the output buffer in the order shown:

2.) Process subaddresses of the input buffer:

01Hex	Command designator 06Hex
02 _{Hex}	Program number 01 _{Hex}
	CT-Bit to 0 or 1 (depending on block size), set AV-Bit

3.) Process subaddresses of the output buffer:

01 _{Hex}	1st start address	(Low Byte) 05 _{Hex}
02 _{Hex}		(High Byte) 00 _{Hex}
03нех	1st number of	(Low Byte) 07 _{Hex}
04 _{Hex}	bytes	(High Byte) 00 _{Hex}
05нех	2nd start address	(Low Byte) 4B _{Hex}
06Hex		(High Byte) 00 _{Hex}
00Hex/07Hex	Invert TI-Bit	

Host:

00_{Hex}/07_{Hex} Set AA-Bit, invert TO-Bit

4.) Process subaddresses of the input buffer:

00нех/07нех Invert TO-Bit

Continued on next 1.

Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 10 Store Mixed Data Access program (continued)

For configuring with double bit header and 8-byte buffer size!

Host:

5.) Process subaddresses of the output buffer:

01 _{Нех} 02 _{Нех}	2nd number of bytes	(Low Byte) 03 _{Hex} (High Byte) 00 _{Hex}
03нех	3rd start address	(Low Byte) 38 _{Hex}
04Hex		(High Byte) 01 _{Hex}
05нех	3rd number of	(Low Byte) 11 _{Hex}
06 _{Hex}	bytes	(High Byte) 00 _{Hex}
00Hex/07Hex	Invert TI-Bit	

7.) Process subaddresses of the output buffer:

01нех/02нех	Terminator	FF _{Hex} /FF _{Hex}
03 _{Hex} /04 _{Hex}	(not used)	FFHex/FFHex
05Hex/06Hex	(not used)	FFHex/FFHex
00Hex/07Hex	Invert TI-Bit	

Fill all unused start addresses and number of bytes with FFHex!

BIS C-60 2 Identification System:

6.) Process subaddresses of the input buffer: 00_{Hex}/07_{Hex} Invert TO-Bit

8.) Process subaddresses of the input buffer:

00Hex/07Hex	Invert TO-Bit

Continued on next \cap .

english BALLUFF 49

50

Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 10 Store Mixed Data Access program (continued)

For configuring with double bit header and 8-byte buffer size!

Host:

9.) Process subaddresses of the output buffer:

01Hex/02Hex	(not used)	FFHex/FFHex
03нех/04нех	(not used)	FFHex/FFHex
05Hex/06Hex	(not used)	FFHex/FFHex
00Hex/07Hex	Invert TI-Bit	

11.) Process subaddresses of the output buffer:

00_{Hex}/07_{Hex} Reset AV-Bit

BIS C-60_2 Identification System:

10.) Process subaddresses of the input buffer:

00Hex/07Hex	Set AE-Bit

12.) Process subaddresses of the input buffer:

00_{Hex}/07_{Hex} Reset AA-Bit and AE-Bit



We recommend that you carefully document which parameters are used for start addresses and number of bytes for writing/reading the desired data records.

The data are sequenced in the exact order specified in the program.



Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 11 **Use Mixed Data** Access program

For configuring with double bit header and 8-byte buffer

Read data carrier using Program No. 1 (data carrier type with 32 byte block size): Host:

BIS C-60 2 Identification System:

1.) Process subaddresses of the output buffer in the order shown:

2.) Process subaddresses of the input buffer in the order shown:

01 _{Hex}	Command designator 21Hex Program number 01Hex CT-Bit to 0 (32 byte block size), set AV-Bit	
02 _{Hex}		
00Hex/07Hex		

00_{Hex}/07_{Hex} Set AA-Bit 01...06нех Enter first 6 bytes of data 00_{Hex}/07_{Hex} Set AE-Bit

01...06_{Hex} Copy first 6 data bytes ubaddress of the output buffer 00_{Hex}/07_{Hex} Invert TI-Bit

4.) Process subaddresses of the output buffer:

	Enter the second 6 data bytes
00Hex/07Hex	Invert TO-Bit

.. A total of 27 bytes of data are exchanged. For the remainder of the procedure, see Example 2 on 1 38.



Dynamic mode is turned off while the Mixed Data Access program is being run.

english BALLUFF 51

52

Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 12 Use Mixed Data Access program

For configuring with double bit header and 8-byte buffer

Host: 1.) Process subaddresses of the output buffer in

the order shown:		
01 _{Hex}	Command designator 22Hex	
02нех	Program number 01 _{Hex}	
00Hex/07Hex	CT-Bit to 0 (32 byte block size), set AV-Bit	

Write data carrier using Program No. 1 (data carrier type with 32 byte block size): BIS C-60_2 Identification System:

> 2.) Process subaddresses of the input buffer in the order shown:

00_{Hex}/07_{Hex} Set AA-Bit, invert TO-Bit

ss subaddresses of the output huffer:

3.) FIUCESS S	subaddresses of the output buller.
0106нех	Enter first 6 bytes of data
00u~/07u~	Invert TL-Rit

4.) Process subaddresses of the output buffer:

01...06_{Hex} Copy the first 6 data bytes Process subaddress of the input buffer 00_{Hex}/07_{Hex} Invert TO-Bit

.. A total of 27 bytes of data are exchanged. For the remainder of the procedure, see Example 7 on 17 44.



Dynamic mode is turned off while the Mixed Data Access program is being run.



Function Description Examples for protocol sequence

Example No. 13

Put the relevant read/write head into ground state:

Both read/write heads can be independently set to the ground state.

Host:

BIS C-60_2 Identification System:

- 1.) Process subaddresses of the output buffer:
- 2.) Go to ground state; Process subaddresses of the input buffer:
- 00Hex/07Hex Set GR-Bit
- 00_{Hex}/07_{Hex} Reset BB-Bit
- 3.) Process subaddresses of the output buffer:
- 4.) Process subaddresses of the input buffer:
- 00Hex/07Hex Set BB-Bit



54

Read/Write Times

Read times from Data carrier to processor in static mode (parametering: 2nd byte, bit 5 = 0, without CRC_16 data

check) Write times from processor to Data carrier in static

mode (parametering: 2nd byte, bit 5 = 0, without CRC_16 data check)

For double read and compare:

Data carrier with 32 byte blocks		
No. of bytes	Read time [ms]	
from 0 to 31	110	
for each additional		
32 bytes add	120	
from 0 to 255	= 950	

Data carrier with 64 byte blocks	
No. of bytes	Read time [ms]
from 0 to 63	220
for each additional	
64 bytes add	230
from 0 to 2047	= 7350

Including readback and compare:

Data carrier with 32 byte blocks		
No. of bytes	Write time [ms]	
from 0 to 31	110 + n * 10	
for 32 bytes or more	y * 120 + n * 10	

Data carrier with 64 byte	carrier with 64 byte blocks		
No. of bytes	Write time [ms]		
from 0 to 63	220 + n * 10		
for 64 bytes or more	y * 230 + n * 10		

n = number of contiguous bytes to write y = number of blocks to be processed

Example: 17 bytes from address 187 have to be written. Data carrier with 32 bytes per block. The blocks 5 and 6 will be processed since the start address 187 is in block 5 and the end address 203 in block 6. t=2*120+17*10=410 ms



The indicated times apply after the Data carrier has been recognized. If the Data carrier is not yet recognized, an additional 45 ms for building the required energy field until the Data carrier is recognized must be added.



Read/Write Times

Read times from Data carrier to processor in dynamic mode (parametering: 2nd byte, bit 5 = 1, without CRC_16 data check)

Read times within the 1st block for dual read and compare:

The indicated times apply after the Data carrier has been recognized. If the Data carrier is not yet recognized, an additional 45 ms for building the required energy field until the Data carrier is recognized must be added.

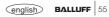
Data carrier with 32 byte blocks		
No. of bytes	Read time [ms]	
from 0 to 3	14	
for each additional byte add 3.5		
from 0 to 31	112	

Data carrier with 64 byte blocks		
No. of bytes	Read time [ms]	
from 0 to 3	14	
for each additional byte add	3.5	
from 0 to 63	224	

m = highest address to be read

Formula: t = (m + 1) * 3.5 ms

Example: Read 11 bytes starting at address 9, i.e. the highest address to be read is 19. This corresponds to 70 ms.

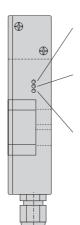


56

LED Display

Function displays on BIS C-60_2

The BIS C-60_2 uses the three side-mounted LED's to indicate important conditions of the identification system.

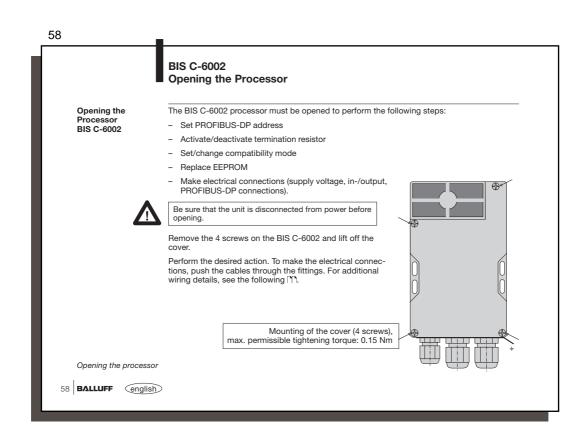


Status	LED	Meaning
Ready / Bus active	red green	Supply voltage OK; no hardware error, however, bus not active. Supply voltage / hardware OK, bus active.
CT1 Present / operating	green yellow yellow flashes off	Data carrier read/write-ready at read/write head 1. Read/write command at read/write head 1 in process. Cable break to read/write head or not connected. No Data carrier in read/write range of read/write head 1.
CT2 Present / operating	green yellow yellow flashes off	Data carrier read/write-ready at read/write head 2. Read/write command at read/write head 2 in process. Cable break to read/write head or not connected. No Data carrier in read/write range of read/write head 2.

If all three LED's are synchronously flashing, it means a hardware error. Return the unit to the factory.



57 BIS C-6002 **Mounting Head / Processor** Orientation of the Depending on model, the processor is equipped with a read/write head or the adapter for offset read/write heads. Both the read/write head and the adapter can be rotated by the user by + or –90 deg. to the desired position (see drawing). Be sure that power is off first. Loosen read/write head or adapter both screws (indicated with arrows). Carefully pull the head Head 1 Head 2 or adapter out towards the side (direction of arrow, right drawing). ⊕, Caution: wires inside! 000 Reattach at the desired orientation and screw tight again. Mounting the BIS C-6002 The processor is attached using 4 M4 screws. processor 46.6 BALLUFF 57 english



BIS C-6002-...-KL2 Installing the connection cables

Make connections on the BIS C-6002 processor

The BIS C-6002 processor must be opened in order to make the connections for the supply voltage, the digital input and the PROFIBUS connections (see \cap 58).

First be sure that the unit is disconnected from power.

Remove the 4 screws on the BIS C-6002 and lift off the cover.

Guide the two PROFIBUS cables through the PG 11 fittings (see \cniccite{PG} 60). For additional information on wiring, see the following \cniccite{PG} :

Push the cable for supply voltage and for the digital input through the PG 9 fitting.

Close up the processor.

If the processor is equipped with an adapter:

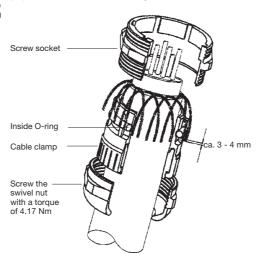
- BIS C-650: Connect the read/write heads to terminals Head 1 and Head 2.
 BIS C-670: Connect the read/write head to terminal Head 1.

english BALLUFF 59

60

BIS C-6002-...-KL2 Mounting the PG Connection for PROFIBUS-DP

Connecting the shield of the PROFIBUS-DP cable in the PG 11 housing on the processor BIS C-6002 After connecting the (field) bus leads to the termional block, make sure that the shield has proper connection to the PG housing.



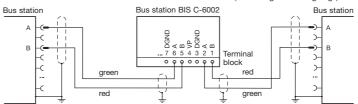
60 **BALLUFF** english



BIS C-6002-...-KL2 **Interface Information / Wiring Diagrams**

Remote bus cable and interfaces for PROFIBUS-DP

To insert BIS C-6002 processor into the serial PROFIBUS, terminals 1 and 2 and 5 and 6 for the PROFIBUS-DP interface are located on the terminal block ("incoming" and "outgoing").



In case the processor is the last bus module in the chain, then only the incoming cable is connected. You can either use the connections 1 and 2 or 5 and 6.

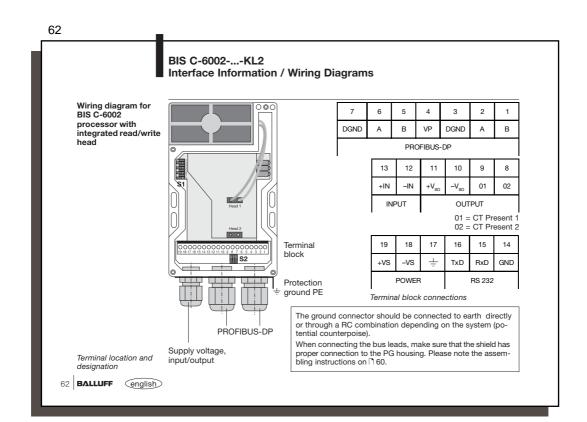
The last bus module must terminate the bus with a resistor. In the case of the BIS C-6002, this can be realized in two different ways:

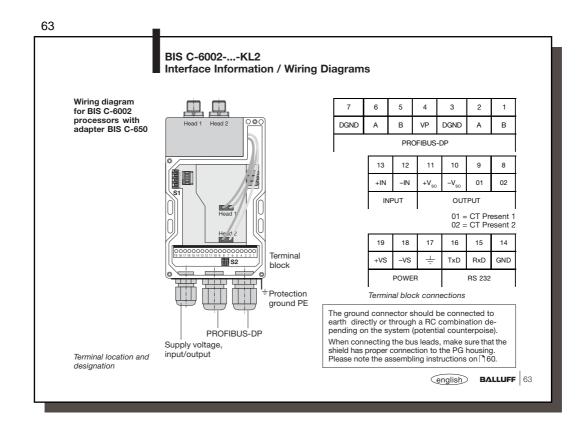
IIII S2 1. In the device by closing the switch S2 (factory standard is open)

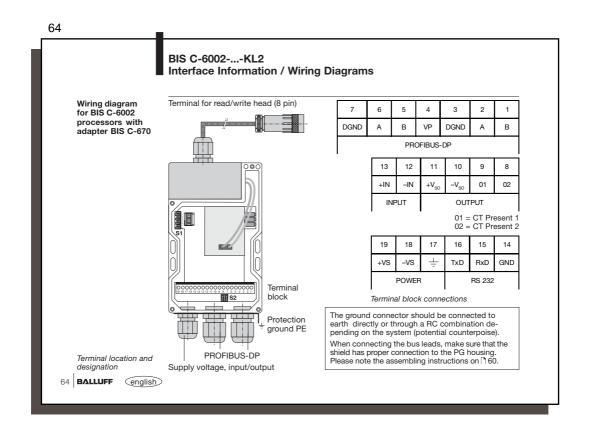
S2 Terminating resistor closed active open passive

2. **Outside the device** in a plug. In this case the signals VP (terminal 4) and DGND (terminal 3) should be brought out in order to connect the external resistor to the potential. Note: In this case S2 has to be open!

english BALLUFF 61



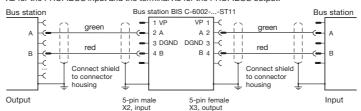




BIS C-6002-...-ST11 Interface Information / Wiring Diagrams

Remote bus cable for PROFIBUS-DP

To insert BIS C-6002-...-ST11 processor into the serial PROFIBUS-DP, there are the terminal X2 for the PROFIBUS input and the terminal X3 for the PROFIBUS output.



In case the processor is the last bus module in the chain, then only the incoming cable is connected to X2.

The last bus module must terminate the bus with a resistor. In the case of the BIS C-602, this can be realized in two different ways:

1. In the device by closing the switch S2 (factory standard is open)

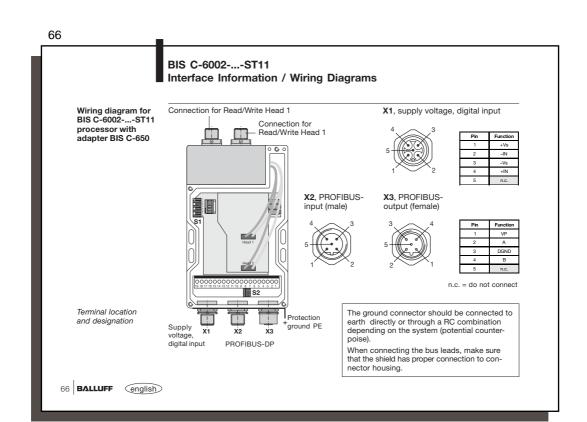
Note: Output terminal must be closed off with a screw cover in order to maintain the enclosure rating.

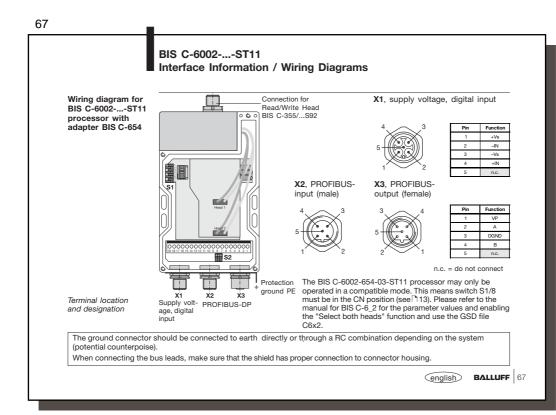


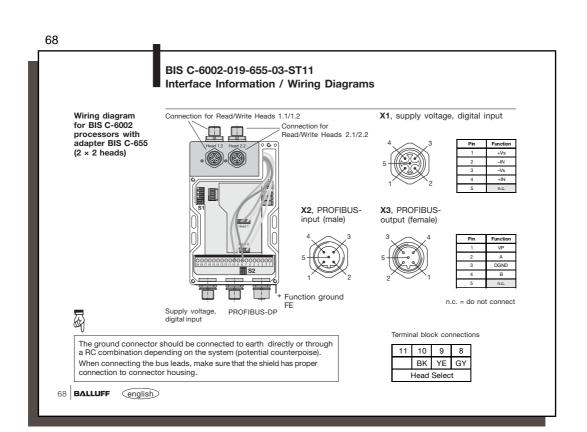
S2 Terminating resistor closed active open

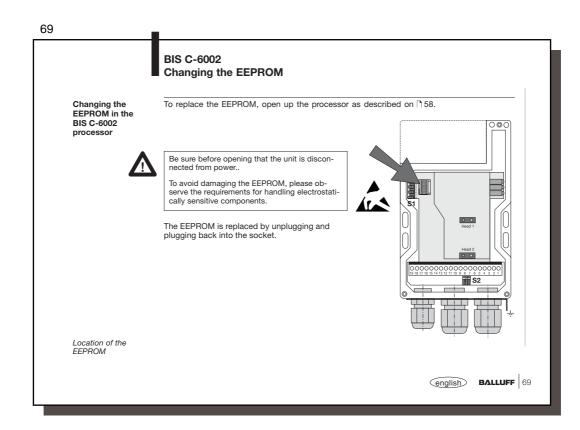
2. Outside the device in a connector to socket X3. In this case the signal VP (pin 1) and DGND (pin 3) should be brought out in order to connect the external resistor to the potential. **Note:** In this case S2 has to be open!

english BALLUFF 65









70 BIS C-6002 **Technical Data** Housing Dimensions with read/write head BIS C-65_ Dimensions with adapter BIS C-650 Plastic ABS Dimensions, ca. 169 x 90 x 35 mm ca. 185 x 90 x 35 mm Weight Weight ca. 500 g Operating Conditions 0 °C to + 50 °C Ambient temperature IP 65 (with read/write head) **Enclosure Rating** Enclosure rating Connections BIS C-6002-...-KL2 19-pin 2 x PG 11 fittings (metal) Terminal block Cable entry Cable diameter 5 to 10 mm 1 x PG 9 fittings (metal) 4 to 8 mm Cable entry Cable diameter 0.14 to 1 mm² 0.25 to 0.34 mm² Conductor size with ferrules Integral connector X1 for **V**_s, **IN**Integral connector X2 for **PROFIBUS-DP** Input Integral connector X3 for **PROFIBUS-DP** Output Connections BIS C-6002-...-ST11 5-pin (male) 5-pin (male) 5-pin (female) Supply voltage V_s, input DC 24 V ± 20 % Electrical Ripple Current draw ≤ 10 % ≤ 400 mA Connections PROFIBUS-DP slave electrically isolated 70 **BALLUFF** english

BIS C-6002 **Technical Data**

Electrical Connections (continued)

Function Displays

with KL2 only:

Digital Input (+IN, -IN) Control voltage active Control voltage inactive Input current at 24 V Delay time, typ.

4 V to 40 V 1.5 V to –40 V

Control outputs CT Present 1 and 2 Output circuit PNP (current sourcing) Operating voltage V_{so} (external) for output Ripple Output current Voltage drop at 20 mA Output resistance R_A

Service interface Read/Write Head

option for mounted adapter BIS C-650 *)

option for mounted adapter BIS C-670 *)

Ready / Bus active CT1 Present / operating

11 mA 5 ms

Optocoupler isolated

Optocoupler isolated

DC 24 V \pm 20 %≤ 10 % max. 20 mA approx. 2.5 V 10 kΩ to –V_{so} RS 232

integrated, BIS C-65_ and following *); 2 x connectors 4-pin (male) for all read/write heads BIS C-3_ _

with 4-pin connector (female), except BIS C-350 and BIS C-352 1 x connector 8-pin (male) for one of the read/write heads BIS C-350 or BIS C-352

*) rotatable by 90 degrees

BIS operating messages: CT2 Present / operating

LED red / green LED green / yellow LED green / yellow

english BALLUFF 71

-IN - A Y W

THPTC OUT

RA

72

BIS C-6002 **Technical Data**



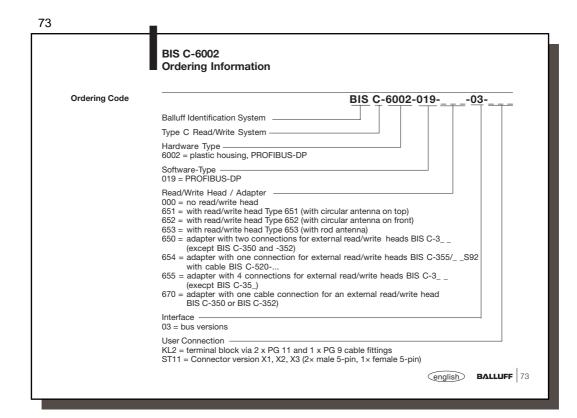
The CE-Mark is your assurance that our products are in conformance with the EU Directive

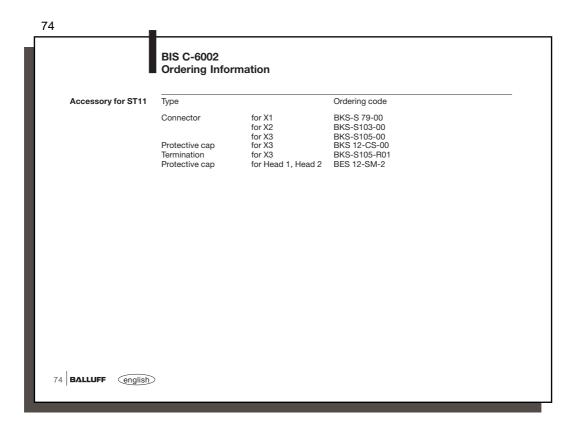
2004/108/EC (EMC-Guideline)

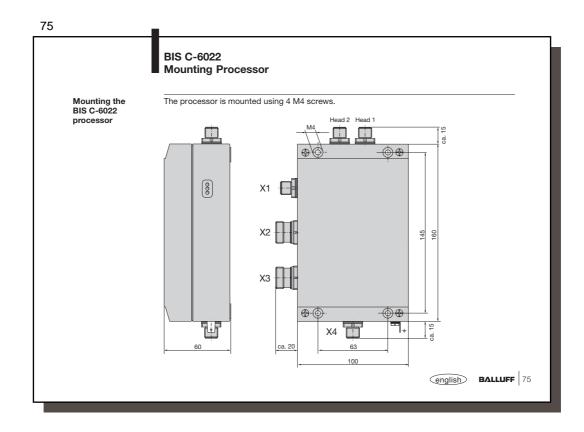
and the EMC Law. Testing in our EMC Laboratory, which is accredited by the DATech for Testing of Electromagnetic Compatibility, has confirmed that Balluff products meet the EMC requirements of the Generic Standard

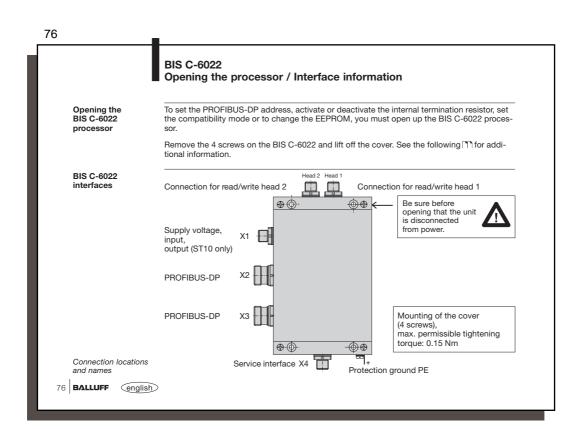
EN 61000-6-4 (Emission) and EN 61000-6-2 (Noise Immunity).











BIS C-6022

Interface Information / Wiring Diagrams

To insert BIS C-6022 processor into the serial PROFIBUS and to connect the supply voltage and the digital input, the cables have to be connected to the terminals of the processor. For more details regarding the wiring see the following \(\frac{11}{2}\). The read/write heads have to be connected to the to terminals Head 1 and Head 2.

PROFIBUS-DP

Ensure that the device is turned off.

Connect the "incoming" PROFIBUS cable to the PROFIBUS-Input. Connect the "outgoing" PROFIBUS cable to the PROFIBUS-Output.

The last bus module must terminate the bus with a resistor. In the case of the BIS C-6022, this can be realized in two different ways:

1. **In the device** by closing the switch S2 (factory standard is open) — The PROFIBUS-Output must



be closed off with a screw cover in order to maintain the enclosure rating.

S2 Terminating resistor closed active open passive

2. **Outside the device** in a connector. In this case the signal VP and DGND should be brought out in order to connect the external resistor to the potential. **Note:** In this case the S2 switch has to be open!



No supply voltage is allowed on the PROFIBUS connections!

Connect cable for the supply voltage, the digital input, and the outputs to terminal X1.

english BALLUFF 77

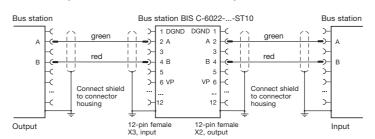
78

BIS C-6022 Interface Information / Wiring Diagrams

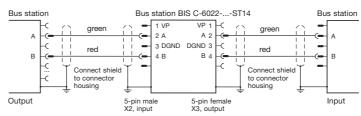
Remote bus cable for PROFIBUS-DP

To insert BIS C-6022 processor into the serial PROFIBUS-DP, there are the terminal X2 for the PROFIBUS output and the terminal X3 for the PROFIBUS input.

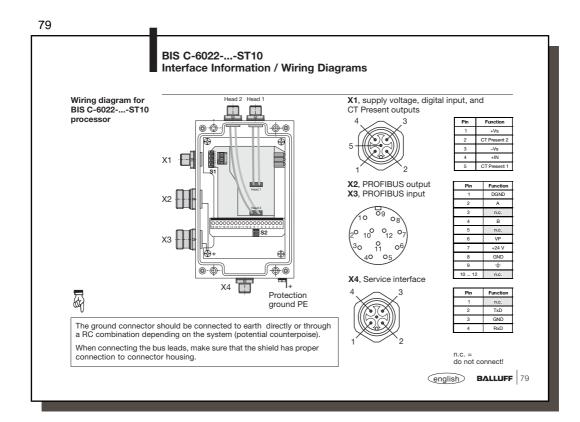
BIS C-6022-...-ST10

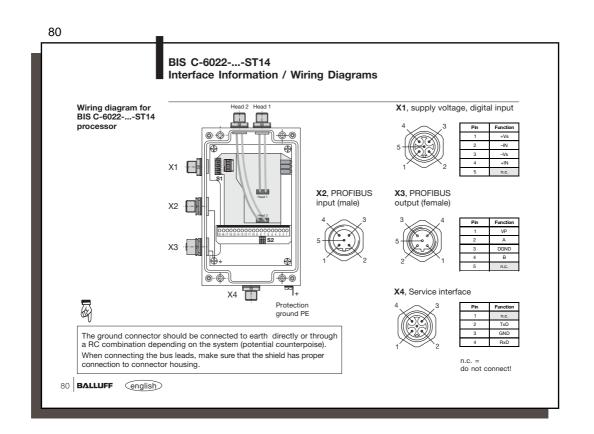


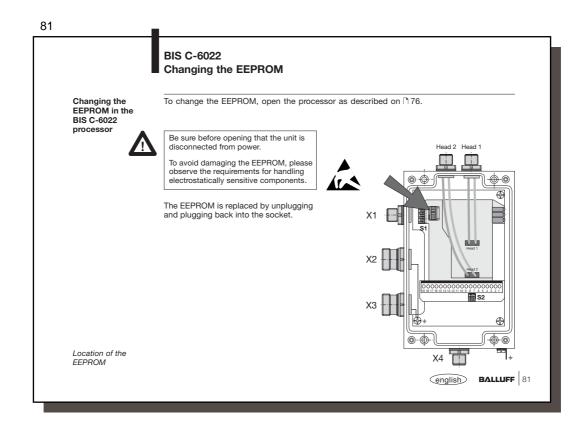
BIS C-6022-...-ST14



78 **BALLUFF** english







82 BIS C-6022 **Technical Data** Housing Dimensions, weight Metal 190 x 120 x 60 mm 820 g Dimensions Weight Operating conditions Ambient temperature $0\,^{\circ}\text{C}$ to +60 $^{\circ}\text{C}$ Enclosure Protection class IP 65 (when connected) Integral connector X1 for V_s, CT Present_, +IN Round connector X2 / X3 for PROFIBUS-DP Integral connector X4 for Service interface Connections 5-pin (male) 12-pin (female) BIS C-6022-...-ST10 4-pin (male) Integral connector X1 for V_s, +IN Integral connector X2 for PROFIBUS-DP input Integral connector X3 for PROFIBUS-DP output Integral connector X4 for Service interface Connections BIS C-6022-...-ST14 5-pin (male) 5-pin (male) 5-pin (female) 4-pin (male) Electrical DC 24 V ± 20 % Supply voltage V_s Ripple Current draw ≤ 10 % ≤ 400 mA connections with ST10 only: Optocoupler isolated PNP (current sourcing) DC 24 V ± 20 % via X1 Control outputs CT Present 1 and 2 Output circuit Operating voltage V_s for output ≤10 % Ripple max. 20 mA approx. 2.5 V $10 \text{ k}\Omega$ to $-\text{V}_\text{S}$ Output current Voltage drop at 20 mA * W Output resistance R_A 82 **BALLUFF** english

BIS C-6022 **Technical Data**

Electrical Connections (continued)

Digital input +IN Control voltage active Control voltage inactive Input current at 24 V Delay time, typ.

PROFIBUS-DP, Connector X2, X3 Head 1, Head 2, Read/Write Head

via 2 x connectors for all read/write heads BIS C-3 with 4-pin connector (female), excluding BIS C-350 and BIS C-352

serial interface for PROFIBUS stations

Optocoupler isolated

4 V to 40 V 1.5 V to -40 V

11 mA 5 ms

RS 232 Service interface X4

Function displays

BIS operating messages: Ready / Bus active CT1 Present / operating CT2 Present / operating

LED red / green LED green / yellow LED green / yellow



The CE-Mark is your assurance that our products are in conformance with the EU Directive

2004/108/EC (EMC-Guideline)

and the EMC Law. Testing in our EMC Laboratory, which is accredited by the DATech for Testing of Electromagnetic Compatibility, has confirmed that Balluff products meet the EMC requirements of the Generic Standard

EN 61000-6-4 (Emission) and EN 61000-6-2 (Noise Immunity).



84

BIS C-6022 **Ordering Information**

Ordering code

BIS C-6022-019-050-03-ST Balluff Identification System Type C Read/Write System Hardware Type 6022 = metal housing, PROFIBUS-DP Version — 050 = with two connections for external read/write heads BIS C-3_ (except BIS C-350 and -352)

Interface

03 = bus versions

User Connection

Accessory (optional, not included)

Ordering code for ST10 Ordering code for ST14 BKS-S 79-00 BKS-S 79-00 Mating connector for X1 for X2 for X3 BKS-S 86-00 BKS-S 86-00 BKS-S103-00 BKS-S105-00 BKS-S 10-3 BES 12-SM-2 BKS 12-CS-01 for X3 BKS-S105-R01 for X3 BKS-S 10-3 BES 12-SM-2 for X4 Protective cap for Head_, X4 Protective cap Termination 115 475 for X2

84 **BALLUFF** english



Appendix, ASCII Table

Deci- mal	Hex	Control Code	ASCII	Deci- mal	Hex	Control Code	ASCII	Deci- mal	Hex	ASCII									
0	00	Ctrl @	NUL	22	16	Ctrl V	SYN	44	2C	,	65	41	Α	86	56	V	107	6B	k
1	01	Ctrl A	SOH	23	17	Ctrl W	ETB	45	2D	-	66	42	В	87	57	W	108	6C	Ι
2	02	Ctrl B	STX	24	18	Ctrl X	CAN	46	2E		67	43	С	88	58	Х	109	6D	m
3	03	Ctrl C	ETX	25	19	Ctrl Y	EM	47	2F	/	68	44	D	89	59	Υ	110	6E	n
4	04	Ctrl D	EOT	26	1A	Ctrl Z	SUB	48	30	0	69	45	Е	90	5A	Z	111	6F	0
5	05	Ctrl E	ENQ	27	1B	Ctrl [ESC	49	31	1	70	46	F	91	5B	[112	70	р
6	06	Ctrl F	ACK	28	1C	Ctrl \	FS	50	32	2	71	47	G	92	5C	\	113	71	q
7	07	Ctrl G	BEL	29	1D	Ctrl]	GS	51	33	3	72	48	Н	93	5D]	114	72	r
8	08	Ctrl H	BS	30	1E	Ctrl ^	RS	52	34	4	73	49	I	94	5E	^	115	73	s
9	09	Ctrl I	HT	31	1F	Ctrl _	US	53	35	5	74	4A	J	95	5F	-	116	74	t
10	0A	Ctrl J	LF	32	20		SP	54	36	6	75	4B	K	96	60	` '	117	75	u
11	0B	Ctrl K	VT	33	21		!	55	37	7	76	4C	L	97	61	а	118	76	V
12	0C	Ctrl L	FF	34	22			56	38	8	77	4D	М	98	62	b	119	77	w
13	0D	Ctrl M	CR	35	23		#	57	39	9	78	4E	N	99	63	С	120	78	х
14	0E	Ctrl N	so	36	24		\$	58	ЗА	:	79	4F	0	100	64	d	121	79	у
15	0F	Ctrl O	SI	37	25		%	59	3B	;	80	50	Р	101	65	е	122	7A	Z
16	10	Ctrl P	DLE	38	26		&	60	3C	<	81	51	Q	102	66	f	123	7B	{
17	11	Ctrl Q	DC1	39	27		1	61	3D	=	82	52	R	103	67	g	124	7C	
18	12	Ctrl R	DC2	40	28		(62	3E	>	83	53	S	104	68	h	125	7D	}
19	13	Ctrl S	DC3	41	29)	63	3F	?	84	54	Т	105	69	i	126	7E	~
20	14	Ctrl T	DC4	42	2A		*	64	40	@	85	55	U	106	6A	j	127	7F	DEL
21	15	Ctrl U	NAK	43	2B		+												

english BALLUFF 85