Завдання № 81

1. Загальна характеристика протоколів канального рівня.

2. Якою буде наступна послідовність 01010010.11010111.00110101 при передачі в каналі з використанням амплітудно-частотної модуляції з 4 станами сигналів, а також при при кодуванні методами цифрового кодування NRZI, PE, PAM-5, CDP, MLT-3?

3. Реалізуйте режим змагань в каналі з використанням протоколу ВSC. Покажіть процедуру передачі непрозорих даних з вторинної станції в головну у вигляді повідомлення з чотирма блоками даних.

4. Покажіть повну процедуру передачі даних у дуплексному каналі в режимі асинхронної відповіді за допомогою протоколу HDLC. Для управління потоком кадрів з нормальною нумерацією використовується алгоритм з поверненням на N кадрів. Кадри з номерами 5 та 8 прийнято з помилками. Затримка отримання кадрів підтвердження становить 3 кадри.

5. Покажіть структуру 105-го кадру при передачі за допомогою протоколу HDLC в станцію з адрессю 7Е в напівдуплексному режимі у прозорому каналі наступної послідовності даних Контрольну суму формувати не потрібно.

1011.111111111.111011111.01111110.1011 не потрібно. 3abganna 81 graph 3) Резиш змагам BT 3 [61. 4SYN, ENQ 45YN, ACK Dein 1) Продедура встановления з'еднания 25/N, GOT, ADRM, ENQ KB 45YN, ACK. w 2) Apoyegypa nepegari gosux 25 MM, SOHOW, STXUDY, JTB, BICG, STXUDO, JTB, BICG, STX COU, ETX, BICG 45YN, ACK 3) Apoyegypa poziegnamick. 45YN, EOT 45TN, ACK 5). OHHHO 1111140 (0, 1101001, P/F, 1101010 | 00110111 11001. 1010 1011. 1110 11110. 1110 1111. 0111116) 10, 10111110 1 Koumpourna (year) 01111110

синваш в ций поседовност монуть зустретив в будь екану місці. райт-оріспіовані протоком • Руч. Прогонами двинового анкр. упр-ня. МАС - адреса код виробника Здентирногор Розруп. декілька репший роботи; - режим опитувания - ренеши викору - конбінований реним Fon. cr. | Dani > Br. cr. | - penum butopy Ton. cr. | Dans | Por. cr.] - penum ennoybanul · Mporokai glicikolow curep. yrp-ne (BSC ~ bysine) прадые плыми в наповдуми. рениший; point-to-point & point-to-multipoint 1. Bojanobrenne 3'Egnanne:

1. Bojanobrenne 3'Egnanne:

- repegara cumbana PAD, cumbom cunxp-yii (SYN, SYN) repelog & repyrous penum (FOT)

[PAD, PAD], SYN, SYN, ADRG., ENQ одреса станції, з якою з'юди, - SYN, SYN, SYN, SYN, ACK (NAK) 2. Meregara ganux (macub D) lig Tes. cr. go Br. cr. Pomunlewgy) l npozopomy penemii - SYN, SYN, DLE, STX, Dani, BCC, Dani STX ITB ETX Black DLE, ETX start of text (ETB) SYN SYN, SYN, SYN, ACK BCCbinary 3. Завершения з'язпания check control - SYN, SYN, SYN, SYN, EOT - SYN, SYN, SYN, SYN, ACK · If ADRCT. пости. з верхи ренстра то реангу, реним очитувания else - реним вибору, • При наивності в канані конбінованих стануть дие визнах-пи статусу гол. ст. реагу, ренеши значань При увему та ст., ека намагастье стаки головия, Bugae & ranal nowigobnich zamuny SYN, SYN, SYN, ENR

i bei cranyii, exi grax. B rangui nepegarore nowing. znogu 454N, ACK Br. cr. 1 - Br. cr. 2 1. Br. cr. 1 - Tor. cr. - penuse omizylance 2. Пол. ст. - Вт. ст. 2 - реним вибору Mpikiag: Pearly, mosesypy nepegari magopux даних в канали з використанием протоком BSC 3 gnier et. cr. 8 inny y bunnege nobigomenna з двома блоками даних. 1. 2SYN EOT [2SYN] ADRET. 1 ENQ 454N, ACK Sourcebox 21 Dani 22 - Mobig.

SOH 59X ITB ETX

start of header 2. - 254N, DLE, SOH DULL DLE, STX LULL, DLE, ITB, LBCC1, DEE, ETX, BCC2 - 454N, ACK (NAK)

5. YSYN, EOT 4SYN, ACK Віт- фісиговані протоком (Козонезамення) Pojni. na njuniciji npovenova (HDLC) High-level data link Спуктура казра протокала НОСС 15. 18. 1(2) 5. 8 = N 8. 2/4) 5. Cunxpo Agreea yns-ne Darei CRC 10. K178-Cusexpo-Rayeare annoo. nepegor garing 01111110 Кори. пунерація кадрів - 15. - mad в y yop we KND Pay Posm. rym-e negpil - 25. - mod 128 YAP-NE Market Carl Charle MSt manep 1- rage 1 0 N(S) 1/ N(R) exus, RR (Receive Ready) (ACK) RNR (Receive Not Ready) (NAK) 10 5 PFN(R) (супервізорний) bigupalie. REj - Reject SREj - Selective Reject MR) - Haup 11 M 1/ M (neny depolancia) Kagyy Ненумеровані викарист для того що задати рениция



Характеристика протоколу:

- оскільки даний протокол є **кодозалежним**, значення управляючих символів для різних типів кодувань є різним, наприклад, в коді ASCII символ SYN має значення 0010110, а в коді EBCDIC 00110010.
- немає чіткої структури послідовності символів, яка передається в канал, тобто управляючі (службові) символи можуть зустрітися в будь-якому місці послідовності, що передається, а прикладний процес може сформувати такі символи даних для передачі, байти яких співпадають за кодуванням з управляючими символами.

Якщо не розрізняти інформаційні та управляючі символи, це призведе до некоректного розпізнавання послідовності символів приймаючою станцією. Тому при використанні протоколів даного класу необхідно приймати відповідні дії для ідентифікації управляючих та інформаційних символів.

В протоколі ВSС з цією метою використовується символ DLE, який вставляється при передачі перед кожним службовим символом. Ця процедура називається *стаффінгом* (stuffing) *символів* або *байт-стаффінгом*.

Службові символи протоколу **BSC**

Група	Символ	Призначення								
Синхронізуючий символ	SYN	Synchronization. Цей символ передається перед передачею будь-якої інформації для синхронізації роботи взаємодіючих станцій. При відсутності передачі даних система безперервно передає символи SYN для забезпечення синхронізації між станціями.								
	SOH	Start of Header. Початок заголовку, який може містити адресу чи інформацію про маршрутизацію.								
	STX	Start of Text. Початок повідомлення чи тексту, який необхідно передати, і яка одночасно вказує на закінчення заголовку. Адреса станції зазвичай входить в заголовок.								
Символи інформаційних	ETX	End of Text . Кінець тексту. Використовується для визначення закінчення тексту, передачу якого було розпочато з символу STX.								
послідовностей	ETB	End of Text Block. Кінець передачі текстового блоку. Використовується для розбивки (фрагментації) даних великих об'ємів на окремі блоки.								
	ITB	Intermediate Text Block . Кінець проміжного блоку даних. Визначає закінчення частини інформаційного блоку даних (при його фрагментації).								
	ENQ	Enquire . Запит ідентифікаційних даних від віддаленої станції.								
	EOT	End of Transmission . Кінець сеансу зв'язку. Передача цього символу означає не тільки закінчення передачі тексту, але і переводить канал в режим управління.								
	DLE	Data Link Escape . Переключення. Символи, які передаються за цим символом, мають спеціальне значення (управляючі символи). Використовується для забезпечення кодової прозорості каналу.								
Символи	ACK	Acknowledgment . Підтвердження. Приймаючий модуль передає цей символ відправнику як підтвердження коректного прийому даних та його готовності до прийому наступного кадру.								
управляючих послідовностей	NAK	Negative Acknowledgment . Негативне підтвердження. Приймаючий модуль передає цей символ відправнику в випадку неприйому даних (дані містять помилку, яка не може бути виправлена наявними ресурсами).								
	WACK	Wait After positive Acknowledgment. Прийнятий кадр коректний (не містить помилок), але станція- отримувач тимчасово не готова до прийому наступного кадру.								
	ВСС	Binary Check Control. Контрольний лічильник блоку (містить контрольні байти).								
	PAD	Packet Assembly and Disassembly. Наповнення кадру (часовий інтервал між кадрами). Символ передається у разі відсутності інформації для передачі при обов'язковому збереженні сеансу зв'язку								



Протокол BSC функціонує в двох режимах:

- **управління**, який використовується завдання режимів обміну в інформаційному каналі;
- **текстовому** (режимі повідомлення), призначеному для передачі одного або декількох кадрів даних між взаємодіючими модулями.



Передача даних між станціями реалізується з використанням трьох режимів:

• опитування, при якому дані передаються з вторинної станції в головну;



■ вибору, коли дані передаються з головної станції у вторинну;



комбінованого режимі опитування/вибір, при реалізації якого головна станція, реалізуючи режим вибору, не може передати дані у вторинну, оскільки її вихідний буфер зайнятий даними, підготовленими для передачі у головну; тому спочатку реалізується режим опитування, а потім — режим вибору.



Для **встановлення з'єднання і режиму роботи каналу** головна станція формує наступну управляючу послідовність:

PAD, PAD, SYN, SYN, EOT, PAD, ADR1, ADR2, ENQ .

Символ ЕОТ підтверджує закінчення попередньої процедури обміну і переводить канал в управляючий режим. Символи ADR1, ADR2 визначають адресу вторинної станції, а ENQ — запит для віддаленої станції для прийому або передачі даних.

При відсутності даних для передачі видається наступна управляюча послідовність:

SYN, SYN, SYN, SYN, EOT

При готовності станції до обміну видається послідовність підтвердження:

SYN, SYN, SYN, SYN, ACK .



Після встановлення з'єднання передається інформаційна послідовність, формат якої залежить від того, чи передається масив даних, чи повідомлення в прозорому або непрозорому каналі (режимі).

Формати послідовностей протоколу BSC

P A D	P A D	S Y N	S Y N	S T X	Н	епрозо дані	pi	E T X	BCC A											
P A D	P A D	S Y N	S Y N	S O H	3	Заголовок			Непрозо дані		I T B	ВСС	S T X	Н	епрозорі дані	E T B	В	CC	P A D	
P A D	P A D	S Y N	S Y N	D L E	S T X	Проз дан	-		D E L T BC	с	P A D									
Р А D	P A D	S Y N	S Y N	D L E	S O H	Заго- ловок	D L E	S T X	Прозорі дані		I T B	ВСС	D L E	S T X	Прозорі дані	D L E	E T B	BC	С	P A D



Протокол вимагає на кожний переданий кадр відправки квитанції про результат його прийому.

Позитивна квитанція:

SYN, SYN, SYN, SYN, ACK

При наявності помилок в прийнятій послідовності видається негативна квитанція:

SYN, SYN, SYN, NAK



При наявності в каналі комбінованих станцій необхідно реалізувати *режим змагань* для визначення статусу станцій. Для цього станція, яка намагається стати головною, формує управляючу послідовність захвату каналу:

SYN, SYN, SYN, ENQ .

Якщо жодна зі станцій каналу не ϵ в даний момент головною, то всі станції передають в канал позитивну квитанцію:

SYN, SYN, SYN, ACK .

Після цього станція, яка сформувала запит, стає головною і реалізує всі процедури управління каналом.



Якщо необхідно передати дані з однієї вторинної станції в іншу вторинну станцію, то напряму це зробити неможливо, оскільки все управління здійснюється тільки головною станцією. Тому така передача реалізується тільки через первинну станцію: спочатку здійснюється передача з однієї вторинної станції в головну (при цьому реалізується режим опитування), а потім з головної в іншу вторинну станцію (режим вибору).