Сети

Сети

http://dl.dropbox.com/u/7505425/study/rek/2008/km.pdf http://bin-login.name/ftp/pub/kpi/rek/nets/

Манчестерский код

Там где начинается сигнал синхросигнал начинать с 1!

Завдання № 1

За допомогою часової діаграми перетворити послідовність символів 1111 1001 0101 у манчестерський код. Відповідь записати у вигляді рівнів потенціалів (1-1- високий. 0-0-низький).

Еталонне розв'язання завдання:

Правіло перетворення послідовності символів: 1 -> 01; 0-> 10

Відповідь : 01 01 01 01 01 10 10 01 10 01 10 01

Завдання № 2

Еталонне розв'язання завдання:

Правіло перетворення послідовності символів: 01 -> 1 ; 10 -> 0

Відповідь: 100011011

Завдання № 3, 21

Використовуючи функцію *сума по mod 2* перетворити послідовність символів 1011 1001 0 у манчестерський код. Відповідь записати у вигляді рівнів потенціалів (1-1- високий. 0-0- низький).

Еталонне розв'язання завдання:

1011 1001 0 -> 11 00 11 11 11 00 00 11 00 xor 10 10 10 10 10 10 10 10 10 = 01 10 01 01 01 10 10 10

Відповідь: 01 10 01 01 01 10 10 01 10

Завдання № 4

За допомогою функції сума по mod 2 відновити вихідну послідовність символів по її манчестерському коду 01 10 10 10 01 01 10 01. Значення потенціалів: 1-високий, 0-низький. Еталонне розв'язання завдання:

01 10 10 10 01 01 10 01 xor 10101010101010 -> 1 0 0 0 1 1 0 1

Відповідь: 10001101

Размещение машин в кольце

По сути: машины размещены в порядке убывания тас-адреса

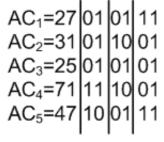
Нужно: рисовать диаграммы, на которых отмечать "величины" mac-адресов, показывая какие машины на каком этапе выбывают.

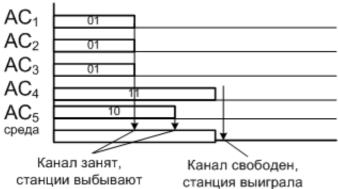
Завдання № 5

За допомогою часової діаграми формування логічного кільця локальної мережі Token Bus визначити послідовність абонентських систем AC1, AC5 у логічному кільці. MAC- адреса абонентських систем задана у восьмеричній системі для AC1 = 27, AC2 = 31, AC3 = 25, AC4 = 71, AC5 = 47. Відповідь представити у вигляді послідовності AC у логічному кільці, починаючи з головної AC.

Еталонне розв'язання завдання:

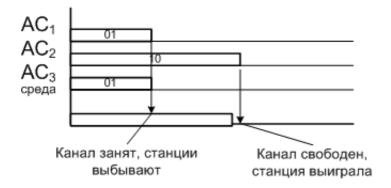
Електронний варіант:

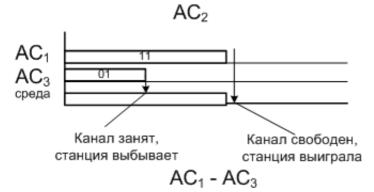




Возможно, здесь надо ещё раз нарисовать картинку AC1-AC2-AC3-AC5 для этих же самых кодов, чтобы показать, что AC5 выиграла

Соревнование проигравших





Результат: AC_4 - AC_5 - AC_2 - AC_1 - AC_3

Відповідь: AC4, AC5, AC2, AC1, AC3

Завдання № 6

Представити процедуру генерації логічного кільця мережі стандарту ІЕЕЕ 802.4 з наступними адресами абонентських систем A1 =10 00; A2 =11 01; A3 =11 10; A4 =10 11; A5 =00 10. Відповідь

представити у вигляді послідовності АС у логічному кільці, починаючи з головної абонентської системи.

Еталонне розв'язання завдання : Відповідь : AC3, AC2, AC4, AC1, AC5

CRC, XOR

Добавляем в конец числа *log2(делитель)* нулей и "делим" в столбик получившееся число на делитель. При "делении" не отнимаем, а ксорим.

Если делитель представлен в виде полинома, то в "делителе" разряды с номерами, равными степеням частей полинома равны 1. Пример: X³+ X²+1 = 1101.

Завдання № 7

Визначити контрольну послідовність кадру при передачі числа (546)₈, використовуючи CRC=(15)₈. Відповідь представити восьмеричним числом.

Відповідь:

```
(546)_8 \rightarrow 101100110; (15)_8 \rightarrow 1101; Визначити залишок 101100110/1101=101\rightarrow (5)_8
```

Вроде так, хотя в "эталонном решении" нет добавления трех нулей в конец передаваемого числа, но иначе не сходится.

```
101100110000 | 1101

1101

01100

1101

1011

1100

1101

1000

1101

101 <- остаток от деления

(101)2 <-> (5)8
```

Завдання № 8

Визначити контрольну послідовність кадру при передачі послідовності символів 100110010, використовуючи CRC = 1101. Відповідь представити двійковим числом.

Еталонне розв'язання завдання:

```
Визначити залишок 100110010/1101=11
```

```
100110010000 | 1101
1101
01001
1101
01000
1101
 01010
  1101
  01111
  1101
   001000
     1101
     01010
      1101
      01110
      1101
       0011
```

Відповідь: 11

Завдання № 9

Сформувати послідовність символів, необхідну для передачі числа (546)8, що складається з вихідного числа й перевірочних символів, використовуючи утворюючий поліном X3+ X2+1. Відповідь представити двійковим числом.

Еталонне розв'язання завдання:

представленные в восьмиричном коде числа надо переводить в двоичку по цифрам (546)8 -> 101 100 110

(15)8 -> 001 101 = 1 101 101100110 -> 101100110**000**

Визначити залишок 101100110000/1101=101 (см. решение в 7)

101100110000+101=101100110101

Відповідь: 101100110101

Завдання № 10

Сформувати послідовність символів, необхідну для передачі числа 100110010 по каналах зв'язку, яка складається з вихідного числа й перевірочних символів. При передачі використовується CRC = 1101. Відповідь представити двійковим числом.

Еталонне розв'язання завдання:

100110010 -> 100110010**000**/1101=11; (см. решение в 8)

100110010000+11=100110010011

Відповідь: 100110010011

Завдання № 11

Визначити перевірочні символи, які необхідно сформувати при передачі числа (751)8, використовуючи утворюючий поліном X³+ X²+1. Відповідь представити двійковим числом. Еталонне розв'язання завдання:

```
(751)8 -> 111101001; X3+ X2+1 -> 1101;
111101001 -> 111101001000/1101=111
111101001000 | 1101
1101
001001
 1101
 01000
  1101
  1010
  1101
  01111
   1101
   001000
     1101
     01010
       1101
       0111
```

Відповідь: 111

Наличие ошибок, XOR

Обратите внимание, при поиске ошибок не надо дописывать 000

Завдання № 12

Визначити наявність помилок в отриманій послідовності символів 111101001111. При передачі використовується CRC = 1101. Відповідь обґрунтувати.

Еталонне розв'язання завдання:

```
111101001111 | 1101
1101
```

```
30.03.2011 Сети

001001

1101

01000

1101

01010

1101

01101

1101

01101

1101

01101

1101
```

Відповідь : залишок дорівнює нулю. Помилок немає

Завдання № 13

Визначити наявність помилок в отриманій послідовності символів (4651)8. При передачі використовується утворюючий поліном X3+ X2+1.

Еталонне розв'язання завдання:

(4651)8 -> 100 110 101 001/1101 != 0

Відповідь : залишок не дорівнює нулю, присутня помилка при передачі.

Окна в Х.25

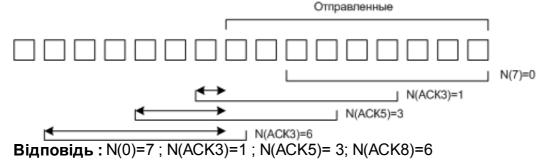
Завдання № 14

Привести часову діаграму режиму «змінного вікна» для мережі Х.25, на підставі якої визначити кількість пакетів, що може передати абонентська система:

- * У початковий момент часу (передано 0 пакетів);
- * Після передачі 9-го пакета й одержанні підтверджень (АСК) на отримання відповідно 3-го , 5го й 8-го пакетів.

Відповідь представити у вигляді: N(0)= ; N(ACK3)= ; N(ACK5)= ; N(ACK8)= .

Еталонне розв'язання завдання:



Коммутация пакетов и сообщений

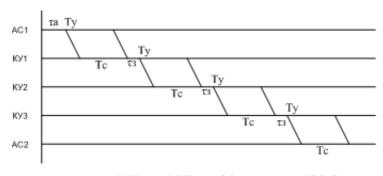
Завдання № 15

На основі часових діаграм комутації повідомлень і комутації пакетів визначити затримку tз передачі повідомлення й затримку tn передачі пакета між абонентами при трьох проміжних вузлах комутації.

- * Час розповсюдження сигналу між сусідніми вузлами Ту= 0,1мс.
- * Затримка у вузлі комутації tз =0,1мс.
- * Затримка в абонентській системі ta=0,1мс.
- * Довжина повідомлення в мс Lc =120 мс.

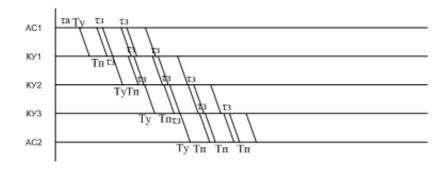
Повідомлення розбивається на 3 пакети. Еталонне розв'язання завдання :

Сообщения



$$4*Tc + 4*Ty + 3*\tau_3 + \tau_8 = 480,8$$

Пакеты



$$6*T\pi + 4*Ty + 5*\tau_3 + \tau_8 = 6*40 + 4*0,1 + 5*0,1 + 0,1$$

=241

Відповідь : t3=480,8 мс; tп=241

Алгоритмы поиска минимальных расстояний на графах

Ликбез по алгоритму Дейкстры: http://habrahabr.ru/blogs/algorithm/111361/#habracut

Завдання № 17

За допомогою алгоритму Дейкстра визначити мінімальний шлях Lmin між абонентськими системами A1 і A7 при наступних відстанях між абонентськими системами:

У відповіді вказати значення Lmin і послідовності абонентських систем, що складають мінімальний шлях.

Решение:

Чтобы не рисовать кучу рисунков привожу мин путь к вершинам на текущем шаге в виде вектора W. Критикуйте если это неправильно.

Изначально мы находимся в вершине 1. Определяем минимальное расстояние от нее к смежным.

| Вершина | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 |
|----------|---|---|---|----------|----------|----------|----------|
| Мин путь | 0 | 1 | 2 | infinity | infinity | infinity | infinity |

Вектор P = {1, 1, 1, 1, 1, 1, 1}, элемент Pi покажет индекс последней вершины в маршруте от A1 до Ai.

Потмечаем вершину 1. Находим из непомеченных такую, у которой мин путь минимален - 2ую.

Повторяем предыдущий шаг

| Вершина | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 |
|----------|---|---|---|---|---|----|----------|
| Мин путь | 0 | 1 | 2 | 6 | 2 | 16 | infinity |

Заносим 2 (индекс текущей вершины) в вектор Р для тех вершин, мин путь к которым изменился на текущем шаге. Р = {1, 1, 1, 2, 2, 2, 1}

Потмечаем вершину 2. Находим из непомеченных такую, у которой мин путь минимален - Зью.

Повторяем предыдущий шаг

| Вершина | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 |
|----------|---|---|---|---|---|----|----------|
| Мин путь | 0 | 1 | 2 | 6 | 2 | 16 | infinity |

Вектор Р = {1, 1, 1, 2, 2, 2, 1}. Никаких улучшений

Отмечаем вершину 3. Находим из непомеченных такую, у которой мин путь минимален - 5ую.

Повторяем предыдущий шаг

| Вершина | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 |
|----------|---|---|---|---|---|---|----|
| Мин путь | 0 | 1 | 2 | 3 | 2 | 6 | 14 |

Вектор $P = \{1, 1, 1, 5, 2, 5, 5\}$

Отмечаем вершину 5. Находим из непомеченных такую, у которой мин путь минимален - 4ую.

Повторяем предыдущий шаг

| Вершина | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 |
|----------|---|---|---|---|---|---|----|
| Мин путь | 0 | 1 | 2 | 3 | 2 | 5 | 14 |

Вектор $P = \{1, 1, 1, 5, 2, 4, 5\}$

Отмечаем вершину 4. Находим из непомеченных такую, у которой мин путь минимален - 6ую. Повторяем предыдущий шаг

| Верши | іна | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 |
|--------|-----|---|---|---|---|---|---|---|
| Мин пу | /ТЬ | 0 | 1 | 2 | 3 | 2 | 5 | 6 |

Вектор Р = {1, 1, 1, 5, 2, 4, 6}

Отмечаем вершину 6. Остается только 7ая вершина - пункт назначения, останавливаемся.

L₁₇-6

Минимальный путь определяем из вектора P. Видим, что к 7ой вершине добираемся через 6ую т.к. P_7 =6, P_6 = 4, P_7 = 5, P_7 = 1. Записываем в обратном порядке маршрут: 1. 2. 5. 4. 6. 7

Ответ: Lmin = 6, A1,A2,A5,A4,A6,A7

Завдання № 18

За допомогою алгоритму Форда визначити мінімальний шлях Lmin між абонентськими системами A1 і A7 при наступних відстанях між абонентськими системами: L1,2 = 1; L1,3 = 2; L2,3 = 4; L2,4 = 5; L2,5 = 1; L2,6 = 15; L3,5 = 4; L4,5 = 1; L4,6 = 2; L5,6 = 4; L5,7 = 12; L6,7 = 1. У відповіді вказати значення Lmin і послідовності абонентських систем, що складають мінімальний шлях.

Решение: см. билет 20.

Відповідь: Lmin = 6. A1, A2, A5, A4, A6, A7.

Завдання № 19

За допомогою алгоритму Форда сформувати таблицю маршрутів для абонентської системи A1 до абонентські системи A6 і A7 при наступних відстанях між абонентськими системами: L1,2=1: L1,3=2: L2,3=4: L2,4=5: L2,5=1: L2,6=15: L3,5=4: L4,5=1: L4,6=2: L5,6=4: L5,7=12:

L6.7 = 1.

Відповідь представити у вигляді фрагмента таблиці маршрутів, де Ап - абонентська система адресат, Ас - найближча абонентська система на шляху до адресата, *Lmin* - довжина шляху до адресата.

Решение:

Решаем как приведено выше. Р17 уже нашли.

L1,6 = 5 (из последнего вектора). Для того, чтоб найти P16 смотрим вектор P: видим, что к 6 вершине добираемся через 4 (P6 = 4), отсюда P4 = 5, P5 = 2, P2 = 1, P1 = 1. Записываем наоборот: 1, 2, 5, 4, 6.

Ответ: имхо, ответ в решении был неправильный.

Там для А6 указывался путь А1, А2, А5, А6 и его длина = 5.

Путь неправильно посчитан. Нам задано A1-A2 = 1, A2-A5 = 1, A5-A6 = 4. 1 + 1 + 4 = 6 != 5.

| N | S | L |
|--------|------------------------|---|
| 1 - A6 | A1, A2, A4, A5, A6 | 5 |
| 2 - A7 | A1, A2, A4, A5, A6, A7 | 6 |

Завдання № 20

За допомогою алгоритму Форда сформувати таблицю маршрутів для абонентської системи A1 до абонентські системи A6 і A7 при наступних відстанях між абонентськими системами: L1,2=1; L1,3=2; L2,3=4; L2,4=5; L2,5=1; L2,6=15; L3,5=4; L4,5=1; L4,6=2; L5,6=4; L5,7=12; L6,7=1.

Відповідь представити у вигляді фрагмента таблиці маршрутів, де Ап - абонентська система адресат, Ас - **найближча абонентська система** на шляху до адресата, Lmin - довжина шляху до адресата.

Решение:

Матрица длин кратчайших путей

| D | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 |
|---|---|---|----|----|---|---|---|
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 8 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 3 | ∞ | 2 | 2 | 2 | 2 | 2 | 2 |
| 4 | ∞ | ∞ | 6 | 6 | 6 | 6 | 6 |
| 5 | ∞ | ∞ | 2 | 2 | 2 | 2 | 2 |
| 6 | 8 | ∞ | 16 | 6 | 5 | 5 | 5 |
| 7 | 8 | 8 | 8 | 14 | 7 | 6 | 6 |

Матрица векторов, содержащих вершины, по которым можно восстановить кратчайший путь

| Р | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 |
|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | x | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 3 | x | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 4 | x | x | 2 | 2 | 2 | 2 | 2 |
| 5 | x | x | 2 | 2 | 2 | 2 | 2 |
| 6 | х | х | 2 | 4 | 4 | 4 | 4 |
| | | | | | | | |

| 7 | x | x | x | x | 5 | 6 | 6 | |
|------------|---|---|---|---|---|---|---|--|
| l ' | ^ | ^ | ^ | ^ | | _ | | |

Ответ:

| N | Ап | Ac | L |
|---|----|----|---|
| 1 | A6 | A2 | 5 |
| 2 | A7 | A2 | 6 |

<u>Edit this page</u> (if you have permission) – Published by <u>Google Docs</u> – <u>Report Abuse</u> – Updated automatically every 5 minutes