Национальный исследовательский университет ИТМО Факультет программной инженерии и компьютерной техники

Учебно-исследовательская работа №1 по дисципение Сети ЭВМ и телекоммуникации

Студент: Саржевский Иван

Группа: Р3302

Содержание

1	Цель					
2		2				
3	Ход работы					
	3.1	Форм	ирование сообщения	2		
	3.2	Физич	иеское кодирование	2		
		3.2.1	Выделение основной частоты	2		
		3.2.2	Потенциальный кол NRZ	3		

1 Цель

Изучение методов логического и физического кодирования, используемых в цифровых сетях передачи данных.

2 Задание

Выполнить логическое и физическое кодирование исходного сообщения в соответствии с заданными методами кодирования, провести сравнительный анализ рассматриваемых методов кодирования, выбрать и обосновать наилучший метод для передачи исходного сообщения.

3 Ход работы

3.1 Формирование сообщения

Сообщение: Саржевский И.А.

Hex- $\kappa o \partial$: D1 E0 F0 E6 E5 E2 F1 EA E8 E9 20 C8 2E C0 2E

11010001 11100000 11110000 11100110 11100101 11100010 11110001

00101110

Длина: 15 байт (120 бит)

3.2 Физическое кодирование

3.2.1 Выделение основной частоты

Определим частоту основной гармоники бесконечного сигнала 10101010... как базовую частоту f_0 . В таком случае, частоту основной гармоники сигнала с повторением произвольного количества нулей и единиц удобно представить в виде $f=f_0/x$, где x - длина последовательности нулей и единиц (например, очевидно что частота основной гармоники сигнала 110011001100... равна $f_0/2$).

Введение такой переменной позволяет нам записать ряд Фурье для бесконечного сигнала с повторением произвольного количества нулей и единиц таким образом:

$$\sum_y (A_0/y) \sin(2\pi \frac{yf_0}{x}t)$$

, где $y \in \{1, 3, 5, 7\}$, а x - длина периода повторяющихся символов.

Определим f_0 для разных значений пропускной способности. Она будет равна единице, деленной на период основной гармоники, равный времени передачи двух бит сообщения. Таким образом, для пропускной способности x:

$$B_t = 1/x$$

$$T_0 = 2B_t$$

$$f_0 = 1/T_0$$

Пропускная способность, Mbps	Базовая частота f_0 , Γ ц
10	$0.5 * 10^7$
100	$0.5 * 10^8$
1000	$0.5 * 10^9$

3.2.2 Потенциальный код NRZ

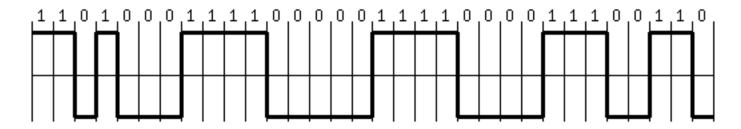


Рис. 1: Кодирование первых четырех байт потенциальным кодом NRZ

Из диаграммы легко понять, что T_{min} достигается при кодировании чередующихся сигналов, из чего следует, что $T_{min}=T_0$ и $f_{max}=f_0$. Для определения T_{max} найдем участок с минимальным чередованием. Для данного вида кодирования такой участок достигается при передаче последовательности из 8 символов 0, следовательно $T_{max}=8T_0$, а $f_{min}=\frac{f_0}{8}$.

Разложение в ряд Фурье для сигнала представляющего из себя последовательность чередующихся единиц и нулей будет иметь вид:

$$A_0 \sin(2\pi f_0 t) + (A_0/3) \sin(2\pi 3 f_0 t) + (A_0/5) \sin(2\pi 5 f_0 t) + (A_0/7) \sin(2\pi 7 f_0 t)$$

Аналогичное разложение для сигнала с чередующимися последовательностями из 8 единиц и нулей будет иметь вид:

$$A_0\sin(2\pi\frac{f_0}{8}t) + (A_0/3)\sin(2\pi\frac{3f_0}{8}t) + (A_0/5)\sin(2\pi\frac{5f_0}{8}t) + (A_0/7)\sin(2\pi\frac{7f_0}{8}t)$$

Получаем спектр частот $\frac{f_0}{8}...7f_0$.

Пропускная способность: 10 Mbps				
Частота основной гармоники сигнала 11111	0 Гц			
Верхняя граница частот в передаваемом сообщении	35000000 Гц			
Нижняя граница частот в передаваемом сообщении	625000 Гц			
Необходимая полоса пропускания	625000:35000000 Гц			
Пропускная способность: 100 Mbps				
Частота основной гармоники сигнала 11111	0 Гц			
Верхняя граница частот в передаваемом сообщении	350000000 Гц			
Нижняя граница частот в передаваемом сообщении	6250000 Гц			
Необходимая полоса пропускания	$6250000:350000000$ Γ ц			
Пропускная способность: 1000 Mbps				
Частота основной гармоники сигнала 11111	0 Гц			
Верхняя граница частот в передаваемом сообщении	3500000000 Гц			
Нижняя граница частот в передаваемом сообщении	62500000 Гц			
Необходимая полоса пропускания	62500000 : 3500000000 Гц			

Определение среднего значения частоты передаваемого сообщения

Частота	Участки	Кол-во битовых интервалов	Отношение к f_0
f_1	1 и 0	25	$f_0/1$
f_2	111 и 000	30	$f_0/3$
f_3	11111 и 00000	15	$f_0/5$
f_4	1111 и 0000	24	$f_0/4$
f_5	11 и 00	18	$f_0/2$
f_6	111111111 и 00000000	8	$f_0/8$

$$f_{mean} = 25/120*f_1 + 30/120*f_2 + 15/120*f_3 + 24/120*f_4 + 18/120*f_5 + 8/120*f_6$$

Пропускная способность, Mbps	$f_{mean},$ Гц
10	2250000
100	22500000
1000	225000000