#### Министерство образования Республики Беларусь

#### Учреждение образования

«Брестский Государственный технический университет»

Кафедра ИИТ

## Лабораторная работа №6

# По дисциплине «Криптографические методы защиты информации»

Тема: «Контроль целостности (биты четности, CRC и ECC)»

#### Выполнил:

Студент 2 курса

Группы ИИ-23

Макаревич Н.Р.

#### Проверил:

Хацкевич А. С.

- В лабораторной работе необходимо определить контрольные данные с использованием следующих способов:
- шифруемое сообщение в символьном и битовом представлении в соответствии с кодировкой Windows 1251
  - синхропосылку в битовом представлении;
  - результат сложения по модулю 2 шифруемого сообщения и синхропосылки;
- ключ (7 букв фамилии) в символьном и битовом представлении в соответствии с кодировкой Windows 1251;
  - ключ в битовом представлении с учетом битов контроля четности;
  - ключевые элементы  $k_{i;}$
  - <u>битов четности</u>. В качестве исходных данных принять битовое представление букв фамилии в соответствии с кодировкой Windows 1251
- контрольных сумм (CRC). В качестве исходных данных принять коды 1-ой, 2-ой и 3-ей буквы своей фамилии согласно их положению в алфавите; порождающего полинома  $G(x) = x^4 + x^1 + x^0$ .
- кода коррекции ошибок (ECC). В качестве исходных данных принять первые 11 битов первых двух буквы своей фамилии в соответствии с кодировкой Windows 1251 Рассчитать вектор контрольных битов и вектора синдромов при отсутствии ошибки, одиночной и двойной ошибке.

#### Ход работы:

Буква	Битовая строка	Паритетный бит									
	·	четный (odd)	нечетный (even								
М	1100 1100	1	0								
А	1100 0000	1	0								
К	1100 1010	1	0								
А	1100 0000	1	0								
Р	1101 0000	0	1								
E	1100 0101	1	0								
В	1100 0010	0	1								

## Использование контрольных сумм

Делимое P(x) (входные данные)	1100 1100		1100 0000		1100 1010			
P(x) * x <sup>N</sup>	1100 1100 000	00	1100 0000 0	000	1100 1010	0000		
Деление P(x) * x <sup>N</sup> mod G(x)	110011000000  10011 10101 10011 01100 00000 11000 10011 10110 10011 01010 00000 10100 10110	1 0 1 0	11000000000 10011 10110 10011 01010 00000 10100 10011 01110 00000 11100 10011 11110 10011 1101	1 0 1 0 1	11001010000 10011 10100 10011 01111 00000 11110 10011 10011 10010 10011 00010 00000 0010	1 1 0 1 1 0 0 0 0 0		
Частное	1101101		1101011		1101110			
Остаток R(x) (контрольная сумма)	0111		1101		0010			
Входные данные с контрольной суммой	110011000111		11000000110	1	1100101000	10		

#### Использование ЕСС

### $M + A = 1100 \ 1100 \ 110$

Номер позиции бита		2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15		
Обозначение бита		r <sub>2</sub>	X1	r <sub>3</sub>	<b>X</b> 2	<b>X</b> 3	<b>X</b> 4	r <sub>4</sub>	<b>X</b> 5	<b>X</b> 6	<b>X</b> 7	<b>X</b> 8	<b>X</b> 9	<b>X</b> 10	X <sub>11</sub>		
Значение бита, XR		0	1	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	1	0		
Двоичное представление	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	r <sub>1</sub>	0
номера позиции бита, N	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	r <sub>2</sub>	1
	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1	r <sub>3</sub>	1
	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	r <sub>4</sub>	0

#### Проверка целостности:

Номер позиции бита		2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15		
Обозначение бита		r <sub>2</sub>	X1	r <sub>3</sub>	<b>X</b> 2	<b>X</b> 3	<b>X</b> 4	r <sub>4</sub>	<b>X</b> 5	<b>X</b> 6	<b>X</b> 7	<b>X</b> 8	<b>X</b> 9	X10	X <sub>11</sub>		
Значение бита, XR'	1	1	1	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	1	0	pb	0
Двоичное представление	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	S <sub>1</sub>	0
номера позиции бита, N	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	S <sub>2</sub>	0
	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1	<b>S</b> 3	0
	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	S4	0

Вектор синдромов состоит из нулей, паритетный бит равен 0.

**Вывод:** в ходе лабораторной работы научился проводить контроль целостности данных с помощью битов четности, CRC, ECC.