МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ

«БЕЛГОРОДСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ТЕХНОЛОГИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ им. В. Г. ШУХОВА» (БГТУ им. В. Г. Шухова)

Кафедра программного обеспечения вычислительной техники и автоматизированных систем

Лабораторная работа № 7

по дисциплине: Теория информации

тема: «Исследование помехоустойчивых кодов на примере алгоритма Хэмминга»

Выполнил: ст. группы ПВ-223

Игнатьев Артур Олегович

Проверил:

Твердохлеб Виталий Викторович

Лабораторная работа №7

«Исследование помехоустойчивых кодов на примере алгоритма

Хэмминга»

Залание 1

Закодировать по Хэммингу произвольно сформированные последовательности двоичных символов длиной:

- 18 бит:
- 48 бит.

Сделать выводы относительно эффективности каждого их сообщений.

```
import random
CHUNK LENGTH = 8
assert CHUNK LENGTH > 0, 'CHUNK LENGTH должен быть больше 0'
CHECK BITS = [i \text{ for } i \text{ in range}(1, \text{ CHUNK LENGTH } + 1) \text{ if not } i \& (i - 1)]
    check bits count map = {k: 0 for k in CHECK BITS}
            bin char list = list(bin(index)[2:].zfill(8))
            bin char list.reverse()
            for degree in [2 ** int(i) for i, value in enumer-
                 check bits count map[degree] += 1
        check bits value map[check bit] = 0 if not count % 2 else 1
```

```
value bin = set empty check bits(value bin)
def set errors(encoded):
   check_bits = get_check_bits(check_item)
                invalid bits.append(check bit encoded)
```

```
int(encoded chunk[num bit - 1]) ^ 1, encoded chunk[num bit:])
            diff index list.append(index)
   return diff index list
def encode(source):
   return result
def decode(encoded, fix errors=True):
   for encoded chunk in chunk iterator(encoded, CHUNK LENGTH +
len(CHECK BITS)):
        fixed encoded list.append(encoded chunk)
        encoded chunk = exclude check bits(encoded chunk)
        clean chunk list.append(encoded chunk)
        for clean char in [clean chunk[i:i + 8] for i in range(0,
   decoded = decode(encoded)
   diff_index_list = get_diff_index_list(encoded, encoded_with_error)
```

Для сообщения длинной 18 бит:

Для сообщения длинной 48 бит:

Задание 2

Внести одиночную ошибку и устранить ее, используя механизм восстановления.

Для 18 бит:

Для 48 бит:

Задание 3

Рассмотреть вариант кодирования сообщения из 48 бит с предварительным сегментированием на блоки (размерность блоков выбрать самостоятельно).

Длинна блока равна 8:

Задание 4

Сравнить режимы кодирования с сегментацией и без.

- Режим кодирования Хэмминга без сегментации предоставляет простой и надежный способ обнаружения и исправления ошибок в одном блоке данных.
- Режим кодирования Хэмминга с сегментацией улучшает способность обработки больших объемов данных, обеспечивая более надежную коррекцию ошибок при передаче информации по частям.
- Выбор между этими режимами зависит от потребностей конкретной системы передачи данных и требований к эффективности исправления ошибок.

Вывод: В ходе выполнения лабораторной работы были изучены и сравнены два режима кодирования методом Хэмминга: с сегментацией данных и без неё. Кодирование Хэмминга без сегментации обеспечивает простой и надежный способ обнаружения и исправления ошибок в пределах одного блока данных, но ограничено в способности исправлять ошибки и неэффективно для больших объемов данных. В отличие от этого, кодирование Хэмминга с сегментацией улучшает обработку больших объемов данных и обеспечивает более надежную коррекцию ошибок при передаче информации частями. Выбор между этими методами зависит от потребностей конкретной системы передачи данных и требований к эффективности исправления ошибок.