

## Ковшаров Антон Павлович

«Исследование зависимости вероятности ошибки на блок от спектра графа Таннера для МППЧ-кодов»

Научный руководитель: канд. техн. наук, доцент, Буздалов Максим Викторович

Кафедра КТ

### Оглавление

- 1. Цели работы
- 2. Общие понятия
- 3. Алгоритм подсчета спектра
- 4. Экспериментальные исследования
- 5. Выводы

- ▶ Проверить гипотезу зависимости эффективности итеративного декодирования от числа коротких циклов
- Разработать алгоритм подсчета спектра (числа циклов определенной длины) графа Таннера

Линейный (n,k) код

G — порождающая матрица

Н – проверочная матрица

 $G \cdot H^T = 0$  – проверка на четность

МППЧ-код – код с малой плотностью проверок на четность (мало единиц в H)

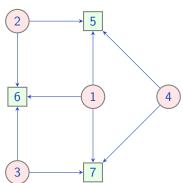
#### Пример

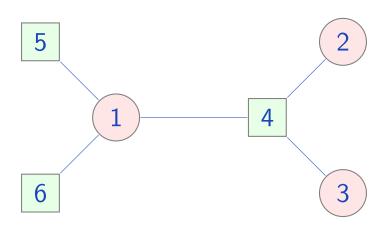
$$G = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

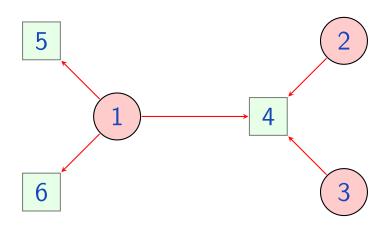
$$H = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

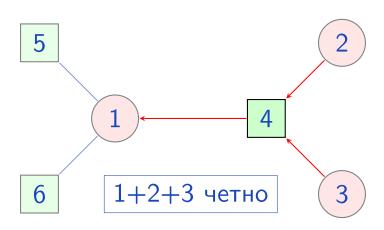
- Символьный узел кодовый символ
- ▶ Проверочный узел проверка на четность
- ▶ Линия между если символ состоит в проверке

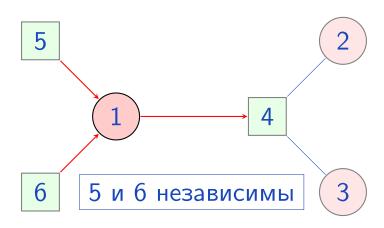
$$\begin{array}{c|ccccc}
1 & 2 & 3 & 4 \\
\begin{pmatrix}
1 & 1 & 0 & 1 \\
1 & 1 & 1 & 0 \\
1 & 0 & 1 & 1
\end{pmatrix}
\begin{array}{c}
5 \\
6 \\
7
\end{array}$$

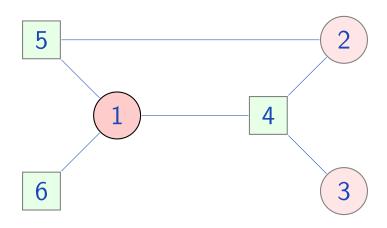


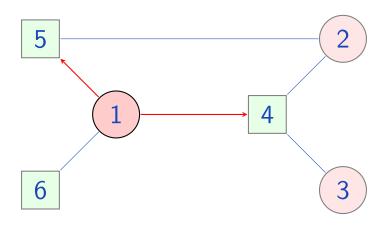


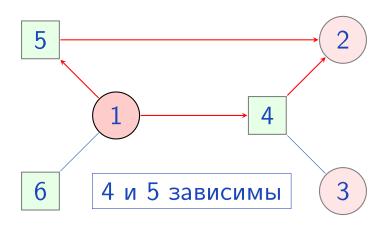


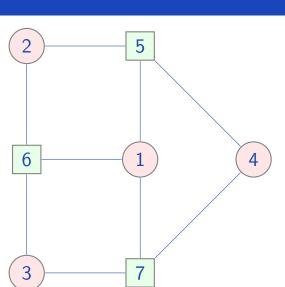










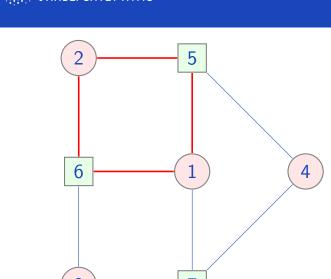


4: 0 6: 0

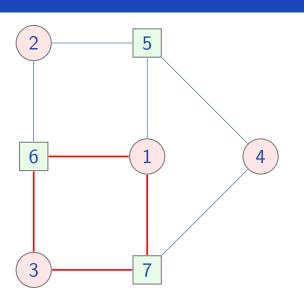
8: 0 10: 0

12: 0 14: 0

- ..



4: 1 6: 0 8: 0 10: 0 12: 0 14: 0



4: 2

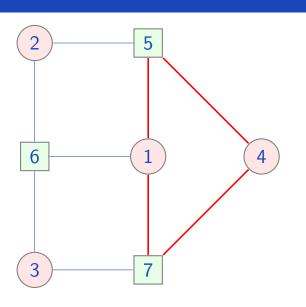
6: 0 8: 0

10: 0

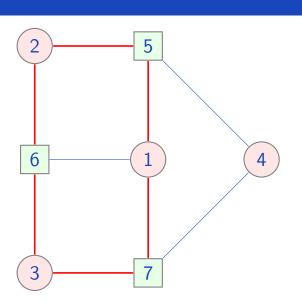
12: 0

14: 0

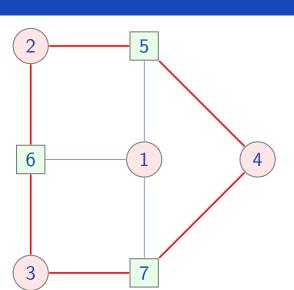
. . . .



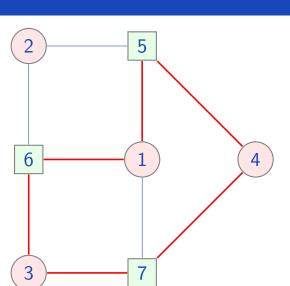
4: 3 6: 0 8: 0 10: 0 12: 0 14: 0



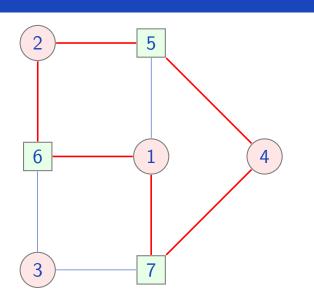
4: 3 6: 1 8: 0 10: 0 12: 0 14: 0



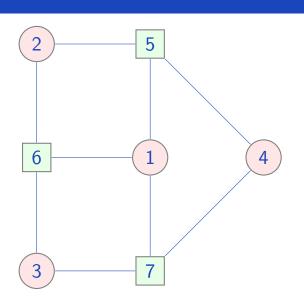
4: 3 6: 2 8: 0 10: 0 12: 0 14: 0



4: 3 6: 3 8: 0 10: 0 12: 0 14: 0



4: 3 6: 4 8: 0 10: 0 12: 0 14: 0



4: 3

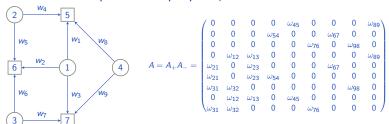
6: 4

8: 6

10: 12

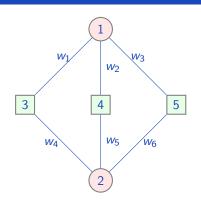
12: 29 14: 48

#### Состояние - направленное ребро $w_i$

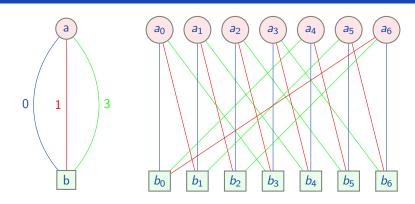


$$a_0^i = (\underbrace{0,0,...,0}_{i \text{ pas}},1,0,...,0)$$

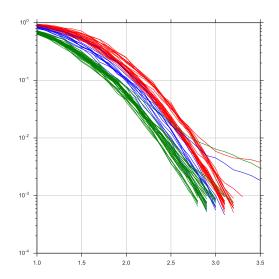
$$a_{2L}^i = a_0^i \cdot A^L$$

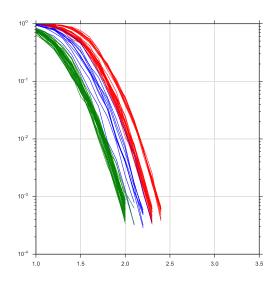


 $w_1 w_4 w_5 w_2 w_1 w_4 w_5 w_2$  - 4 раза  $w_1 w_4 w_5 w_2 w_1 w_4 w_6 w_3$  - 8 раз

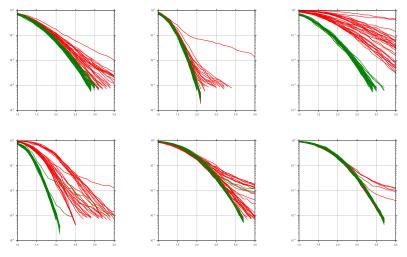


$$O(M \cdot S \cdot E^3)$$









- Получены экспериментальные доказательства прямой зависимости между количеством коротких циклов и вероятностью ошибки на блок для различных ансамблей кодов
- Разработан вычислительно эффективный алгоритм подсчета спектра графа Таннера, который может быть использован для ускорения отбора кодов



# Спасибо за внимание

Вопросы?