

# Тема: Код Прюфера

Сергей Витальевич Рыбин  
[svrybin@etu.ru](mailto:svrybin@etu.ru)

СПбГЭТУ «ЛЭТИ», кафедра «Алгоритмической математики»

24 июня 2023 г.



СПбГЭТУ «ЛЭТИ»  
ПЕРВЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ



- 1 Связный граф, не содержащий циклов, называют **деревом**.

- 1 Связный граф, не содержащий циклов, называют **деревом**.
- 2 У дерева с  $p$  вершинами  $p - 1$  ребро.

- 1 Связный граф, не содержащий циклов, называют **деревом**.
- 2 У дерева с  $p$  вершинами  $p - 1$  ребро.
- i Рассмотрим задачу хранения деревьев. Для кодирования структуры будем использовать **код Прюфера**. Код является оптимальным по объему.

- 1 Связный граф, не содержащий циклов, называют **деревом**.
- 2 У дерева с  $p$  вершинами  $p - 1$  ребро.
- i Рассмотрим задачу хранения деревьев. Для кодирования структуры будем использовать **код Прюфера**. Код является оптимальным по объему.
- 3 Кодом Прюфера длины  $n - 2$  (для дерева с  $n$  вершинами) называется последовательность из чисел от 1 до  $n$  с повторениями.

- 1 Связный граф, не содержащий циклов, называют **деревом**.
- 2 У дерева с  $p$  вершинами  $p - 1$  ребро.
- 1 Рассмотрим задачу хранения деревьев. Для кодирования структуры будем использовать **код Прюфера**. Код является оптимальным по объему.
- 3 Кодом Прюфера длины  $n - 2$  (для дерева с  $n$  вершинами) называется последовательность из чисел от 1 до  $n$  с повторениями.
- 4 Существует взаимно однозначное соответствие между стягивающими деревьями для графа из  $n$  вершин и кодами Прюфера длины  $n - 2$ .

- 1 Связный граф, не содержащий циклов, называют **деревом**.
- 2 У дерева с  $p$  вершинами  $p - 1$  ребро.
- 1 Рассмотрим задачу хранения деревьев. Для кодирования структуры будем использовать **код Прюфера**. Код является оптимальным по объему.
- 3 Кодом Прюфера длины  $n - 2$  (для дерева с  $n$  вершинами) называется последовательность из чисел от 1 до  $n$  с повторениями.
- 4 Существует взаимно однозначное соответствие между стягивающими деревьями для графа из  $n$  вершин и кодами Прюфера длины  $n - 2$ .
- 5 По каждому дереву с  $n$  вершинами можно построить код Прюфера длины  $n - 2$  и наоборот.



- 1 Связный граф, не содержащий циклов, называют **деревом**.
- 2 У дерева с  $p$  вершинами  $p - 1$  ребро.
- 1 Рассмотрим задачу хранения деревьев. Для кодирования структуры будем использовать **код Прюфера**. Код является оптимальным по объему.
- 3 Кодом Прюфера длины  $n - 2$  (для дерева с  $n$  вершинами) называется последовательность из чисел от 1 до  $n$  с повторениями.
- 4 Существует взаимно однозначное соответствие между стягивающими деревьями для графа из  $n$  вершин и кодами Прюфера длины  $n - 2$ .
- 5 По каждому дереву с  $n$  вершинами можно построить код Прюфера длины  $n - 2$  и наоборот.
- 6 **формула Кэли**. Количество пронумерованных деревьев из  $n$  вершин равно  $n^{n-2}$ .

---

## Алгоритм 2.0.

---

**Исходные данные:**  $T$  — дерево с множеством вершин  $\{v_1, \dots, v_n\}$

*// Считаем, что номер вершины  $v_k$  равен  $k$*

**Результат:** последовательность кода Прюфера  $P = \{p_1, \dots, p_{n-2}\}$

**for**  $i \leftarrow 1, n - 2$  **do**

*$v_k \leftarrow$  висячая вершина с минимальным номером*

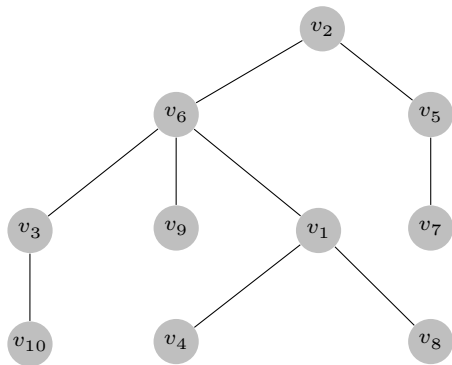
*$p_i \leftarrow s =$  номер вершины  $v_s$  — единственного соседа вершины  $v_k$*

*Удаляем из дерева висячую вершину  $v_k$*

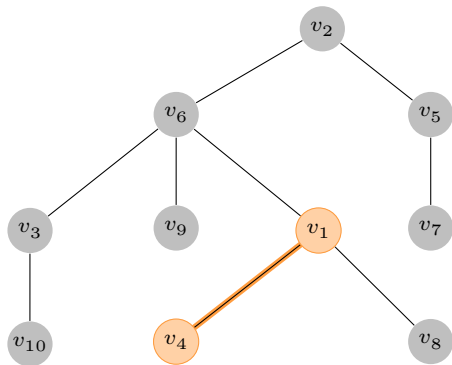
**end for**

---

## Пример работы алгоритма

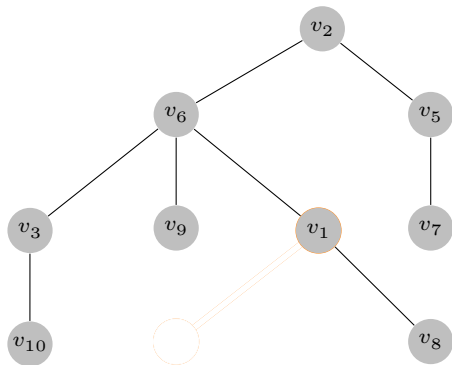


# Пример работы алгоритма



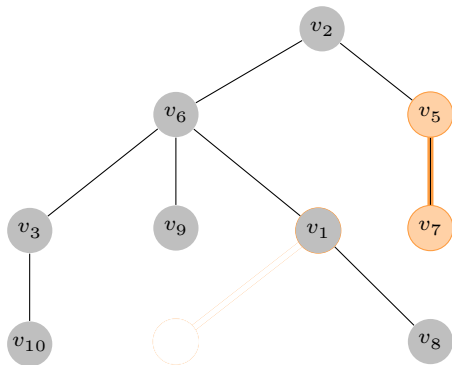
1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$

# Пример работы алгоритма



1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$

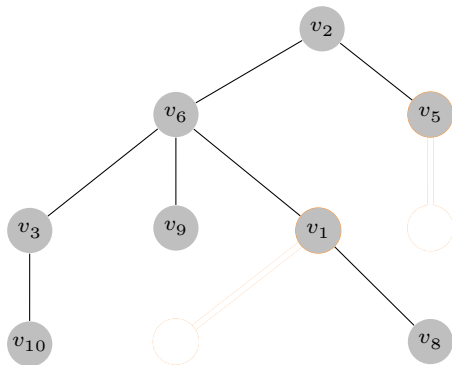
# Пример работы алгоритма



1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$

2  $(v_7, v_5), p_2 = 5$

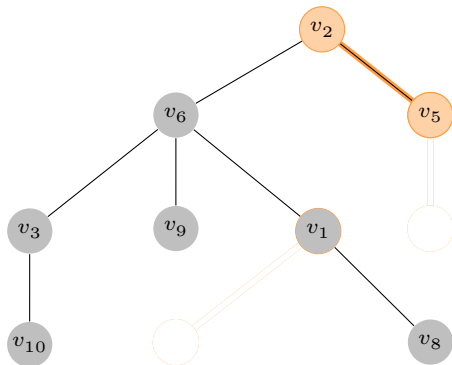
# Пример работы алгоритма



1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$

2  $(v_7, v_5), p_2 = 5$

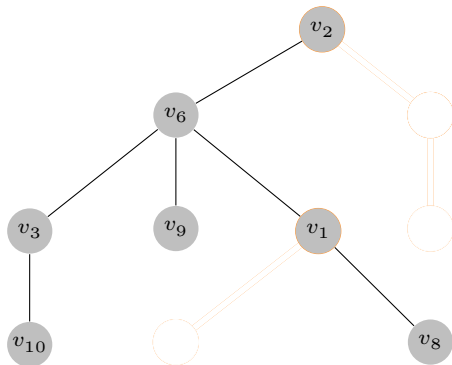
# Пример работы алгоритма



- 1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$
- 2  $(v_7, v_5), p_2 = 5$
- 3  $(v_5, v_2), p_3 = 2$

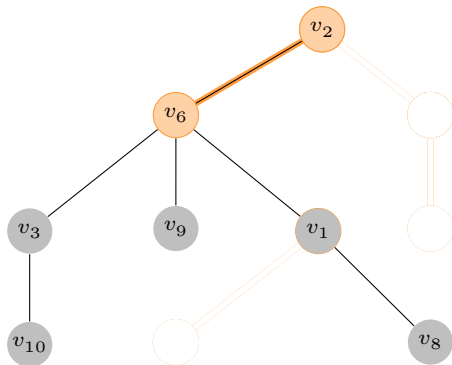


# Пример работы алгоритма



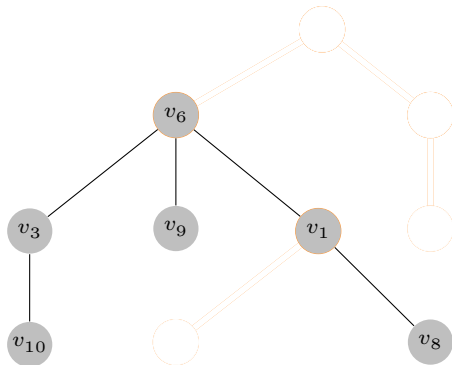
- 1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$
- 2  $(v_7, v_5), p_2 = 5$
- 3  $(v_5, v_2), p_3 = 2$

# Пример работы алгоритма



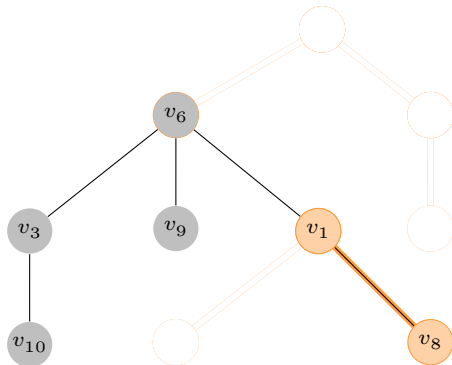
- 1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$
- 2  $(v_7, v_5), p_2 = 5$
- 3  $(v_5, v_2), p_3 = 2$
- 4  $(v_2, v_6), p_4 = 6$

# Пример работы алгоритма



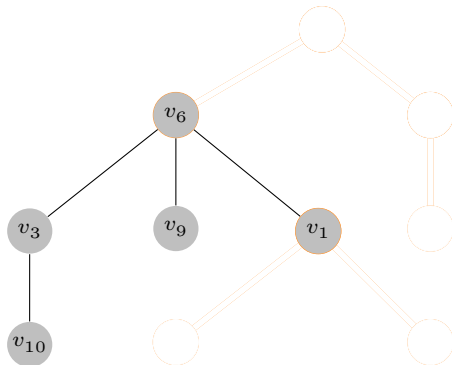
- 1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$
- 2  $(v_7, v_5), p_2 = 5$
- 3  $(v_5, v_2), p_3 = 2$
- 4  $(v_2, v_6), p_4 = 6$

# Пример работы алгоритма



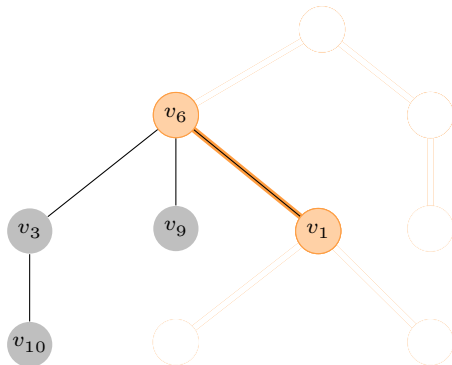
- 1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$
- 2  $(v_7, v_5), p_2 = 5$
- 3  $(v_5, v_2), p_3 = 2$
- 4  $(v_2, v_6), p_4 = 6$
- 5  $(v_8, v_1), p_5 = 1$

# Пример работы алгоритма



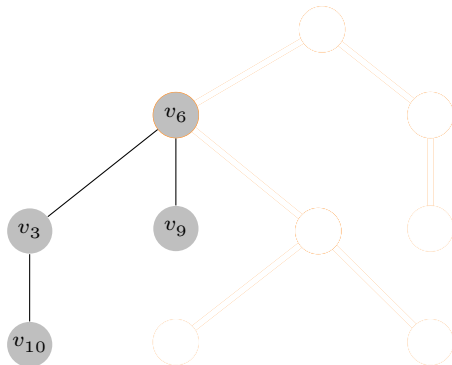
- 1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$
- 2  $(v_7, v_5), p_2 = 5$
- 3  $(v_5, v_2), p_3 = 2$
- 4  $(v_2, v_6), p_4 = 6$
- 5  $(v_8, v_1), p_5 = 1$

# Пример работы алгоритма



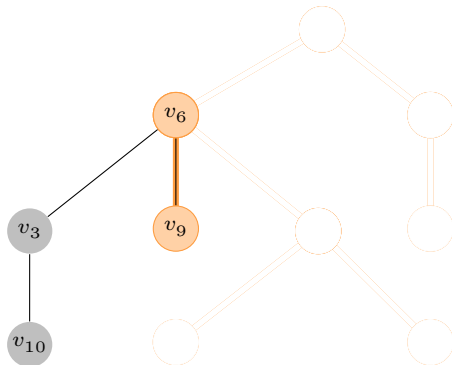
- 1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$
- 2  $(v_7, v_5), p_2 = 5$
- 3  $(v_5, v_2), p_3 = 2$
- 4  $(v_2, v_6), p_4 = 6$
- 5  $(v_8, v_1), p_5 = 1$
- 6  $(v_1, v_6), p_6 = 6$

# Пример работы алгоритма



- 1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$
- 2  $(v_7, v_5), p_2 = 5$
- 3  $(v_5, v_2), p_3 = 2$
- 4  $(v_2, v_6), p_4 = 6$
- 5  $(v_8, v_1), p_5 = 1$
- 6  $(v_1, v_6), p_6 = 6$

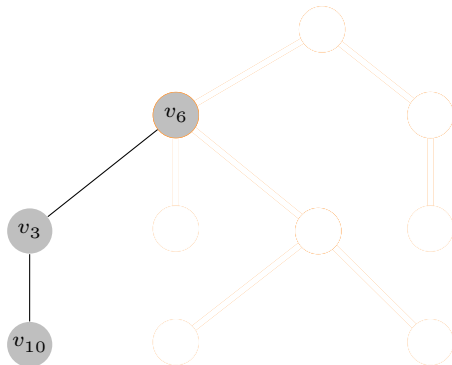
# Пример работы алгоритма



- 1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$
- 2  $(v_7, v_5), p_2 = 5$
- 3  $(v_5, v_2), p_3 = 2$
- 4  $(v_2, v_6), p_4 = 6$
- 5  $(v_8, v_1), p_5 = 1$
- 6  $(v_1, v_6), p_6 = 6$
- 7  $(v_9, v_6), p_7 = 6$

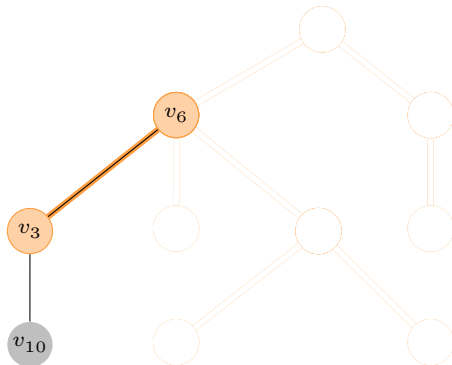


# Пример работы алгоритма



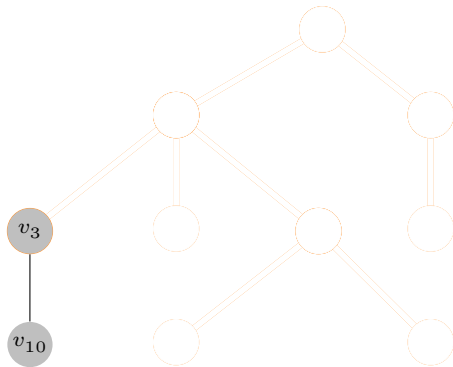
- 1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$
- 2  $(v_7, v_5), p_2 = 5$
- 3  $(v_5, v_2), p_3 = 2$
- 4  $(v_2, v_6), p_4 = 6$
- 5  $(v_8, v_1), p_5 = 1$
- 6  $(v_1, v_6), p_6 = 6$
- 7  $(v_9, v_6), p_7 = 6$

# Пример работы алгоритма



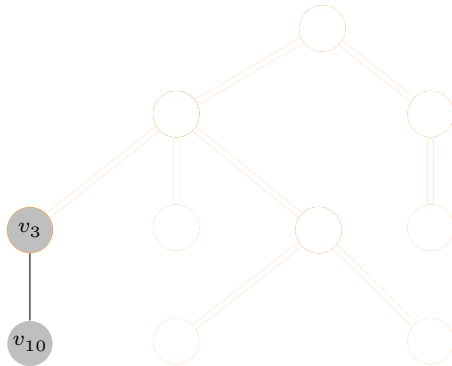
- 1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$
- 2  $(v_7, v_5), p_2 = 5$
- 3  $(v_5, v_2), p_3 = 2$
- 4  $(v_2, v_6), p_4 = 6$
- 5  $(v_8, v_1), p_5 = 1$
- 6  $(v_1, v_6), p_6 = 6$
- 7  $(v_9, v_6), p_7 = 6$
- 8  $(v_6, v_3), p_8 = 3$

# Пример работы алгоритма



- 1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$
- 2  $(v_7, v_5), p_2 = 5$
- 3  $(v_5, v_2), p_3 = 2$
- 4  $(v_2, v_6), p_4 = 6$
- 5  $(v_8, v_1), p_5 = 1$
- 6  $(v_1, v_6), p_6 = 6$
- 7  $(v_9, v_6), p_7 = 6$
- 8  $(v_6, v_3), p_8 = 3$

# Пример работы алгоритма



1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$

2  $(v_7, v_5), p_2 = 5$

3  $(v_5, v_2), p_3 = 2$

4  $(v_2, v_6), p_4 = 6$

5  $(v_8, v_1), p_5 = 1$

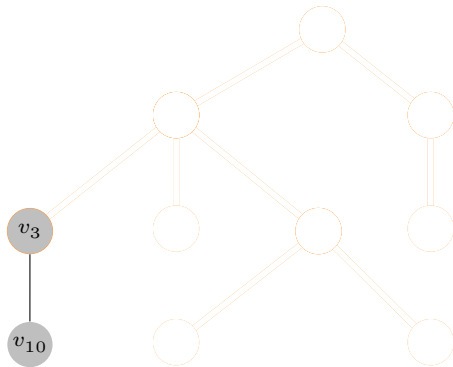
6  $(v_1, v_6), p_6 = 6$

7  $(v_9, v_6), p_7 = 6$

8  $(v_6, v_3), p_8 = 3$

i Код Прюфера:  $P = \{1, 5, 2, 6, 1, 6, 6, 3\}$ .

# Пример работы алгоритма



1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$

2  $(v_7, v_5), p_2 = 5$

3  $(v_5, v_2), p_3 = 2$

4  $(v_2, v_6), p_4 = 6$

5  $(v_8, v_1), p_5 = 1$

6  $(v_1, v_6), p_6 = 6$

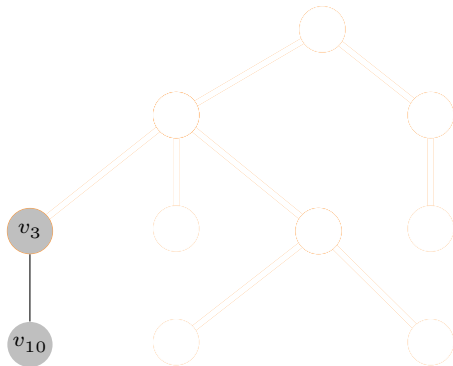
7  $(v_9, v_6), p_7 = 6$

8  $(v_6, v_3), p_8 = 3$

i Код Прюфера:  $P = \{1, 5, 2, 6, 1, 6, 6, 3\}$ .

i После завершения алгоритма в дереве останутся неудаленными две вершины. Одной из них будет вершина с максимальным номером.

# Пример работы алгоритма



1  $(v_4, v_1), p_1 = 1$

2  $(v_7, v_5), p_2 = 5$

3  $(v_5, v_2), p_3 = 2$

4  $(v_2, v_6), p_4 = 6$

5  $(v_8, v_1), p_5 = 1$

6  $(v_1, v_6), p_6 = 6$

7  $(v_9, v_6), p_7 = 6$

8  $(v_6, v_3), p_8 = 3$

i Код Прюфера:  $P = \{1, 5, 2, 6, 1, 6, 6, 3\}$ .

i После завершения алгоритма в дереве останутся неудаленными две вершины. Одной из них будет вершина с максимальным номером.

i Каждая вершина встречается в коде Прюфера определенное число раз, равное ее степени минус один.

---

## Алгоритм 4.0.

---

**Исходные данные:** код Прюфера  $P = \{p_1, \dots, p_{n-2}\}$ ,  $L = \{1, \dots, n\}$

**Результат:** дерево  $T$  с  $n$  вершинами, пронумерованными от 1 до  $n$

*// Как и в предыдущем алгоритме считаем, что номер вершины  $v_k$  равен  $k$*

**for**  $i \leftarrow 1, |P| = n - 2$  **do**

$k \leftarrow \min \{j \mid j \in L, j \notin P\}$

    Соединяем вершины  $v_k$  и  $v_{p_i}$

    Удаляем элемент  $k$  из  $L$ .

    Удаляем элемент  $p_i$  из  $P$ ,  $P = \{p_{i+1}, p_{i+2}, \dots, p_{n-2}\}$ .

**end for**

Соединяем две оставшиеся вершины в  $T$ .

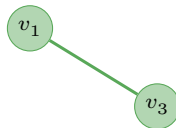
---

# Пример работы алгоритма



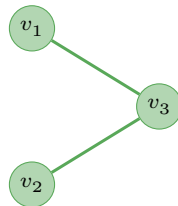
# Пример работы алгоритма

1  $P = \{3, 3, 4, 5, 4, 6\}$ ,  $L = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$ ,  $(v_3, v_1)$



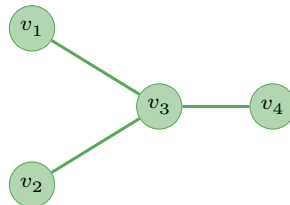
# Пример работы алгоритма

- 1  $P = \{3, 3, 4, 5, 4, 6\}, L = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}, (v_3, v_1)$
- 2  $P = \{3, 4, 5, 4, 6\}, L = \{2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}, (v_3, v_2)$



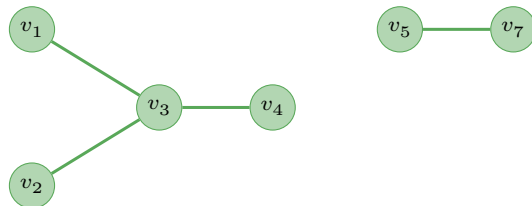
# Пример работы алгоритма

- 1  $P = \{3, 3, 4, 5, 4, 6\}, L = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}, (v_3, v_1)$
- 2  $P = \{3, 4, 5, 4, 6\}, L = \{2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}, (v_3, v_2)$
- 3  $P = \{4, 5, 4, 6\}, L = \{3, 4, 5, 6, 7, 8\}, (v_4, v_3)$



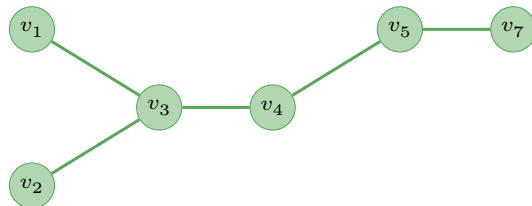
# Пример работы алгоритма

- 1  $P = \{3, 3, 4, 5, 4, 6\}$ ,  $L = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$ ,  $(v_3, v_1)$
- 2  $P = \{3, 4, 5, 4, 6\}$ ,  $L = \{2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$ ,  $(v_3, v_2)$
- 3  $P = \{4, 5, 4, 6\}$ ,  $L = \{3, 4, 5, 6, 7, 8\}$ ,  $(v_4, v_3)$
- 4  $P = \{5, 4, 6\}$ ,  $L = \{4, 5, 6, 7, 8\}$ ,  $(v_5, v_7)$



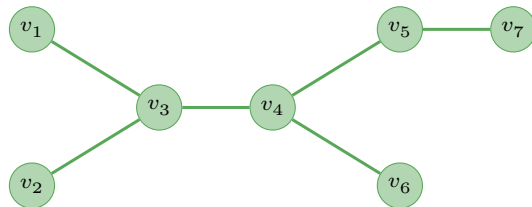
# Пример работы алгоритма

- 1  $P = \{3, 3, 4, 5, 4, 6\}, L = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}, (v_3, v_1)$
- 2  $P = \{3, 4, 5, 4, 6\}, L = \{2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}, (v_3, v_2)$
- 3  $P = \{4, 5, 4, 6\}, L = \{3, 4, 5, 6, 7, 8\}, (v_4, v_3)$
- 4  $P = \{5, 4, 6\}, L = \{4, 5, 6, 7, 8\}, (v_5, v_4)$
- 5  $P = \{4, 6\}, L = \{4, 5, 6, 8\}, (v_4, v_5)$



# Пример работы алгоритма

- 1  $P = \{3, 3, 4, 5, 4, 6\}, L = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}, (v_3, v_1)$
- 2  $P = \{3, 4, 5, 4, 6\}, L = \{2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}, (v_3, v_2)$
- 3  $P = \{4, 5, 4, 6\}, L = \{3, 4, 5, 6, 7, 8\}, (v_4, v_3)$
- 4  $P = \{5, 4, 6\}, L = \{4, 5, 6, 7, 8\}, (v_5, v_7)$
- 5  $P = \{4, 6\}, L = \{4, 5, 6, 8\}, (v_4, v_5)$
- 6  $P = \{6\}, L = \{4, 6, 8\}, (v_6, v_4)$



# Пример работы алгоритма

- 1  $P = \{3, 3, 4, 5, 4, 6\}, L = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}, (v_3, v_1)$
- 2  $P = \{3, 4, 5, 4, 6\}, L = \{2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}, (v_3, v_2)$
- 3  $P = \{4, 5, 4, 6\}, L = \{3, 4, 5, 6, 7, 8\}, (v_4, v_3)$
- 4  $P = \{5, 4, 6\}, L = \{4, 5, 6, 7, 8\}, (v_5, v_7)$
- 5  $P = \{4, 6\}, L = \{4, 5, 6, 8\}, (v_4, v_5)$
- 6  $P = \{6\}, L = \{4, 6, 8\}, (v_6, v_4)$
- 7  $P = \{\}, L = \{6, 8\}, (v_6, v_8)$

