

Санкт-Петербургский Политехнический Университет Петра Великого

Институт компьютерных наук и технологий

Кафедра компьютерных систем и программных технологий

ОТЧЕТ

по расчетному заданию

«Динамическое программирование»

Системный анализ и принятие решений

Работу выполнил студент

группа 33501/4 Дьячков В.В.

Преподаватель

_____ Сабонис С.С.

Санкт-Петербург

2 мая 2018 г.

Содержание

1	Техническое задание	3
2	Исходные данные	3
3	Разбиение множества вершин графа на уровни	3
4	Определение наименьшего пути	4
5	Определение наибольшего пути	5

Список иллюстраций

2.1	Исходный граф (вариант 32)	3
3.1	Разбиение вершин на уровни	3
4.1	Кратчайший путь	4
5.1	Длиннейший путь	5

1. Техническое задание

1. Провести разбиение вершин графа на непересекающиеся подмножества;
2. Определить наименьший и наибольший пути на графе методом динамического программирования, выделить их на графе.

2. Исходные данные

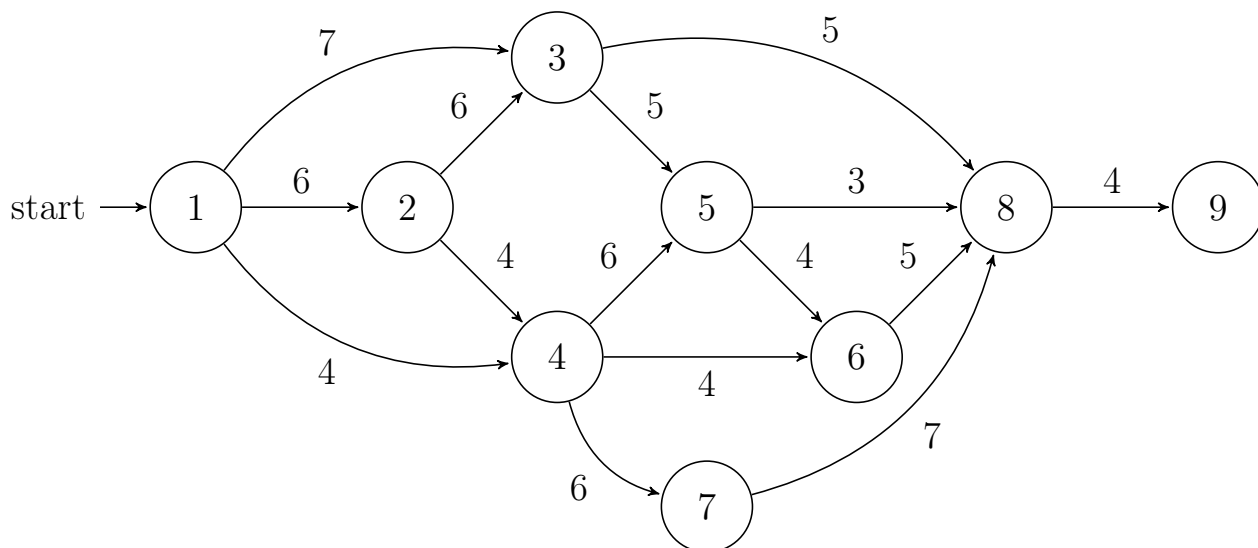


Рис. 2.1: Исходный граф (вариант 32)

3. Разбиение множества вершин графа на уровни

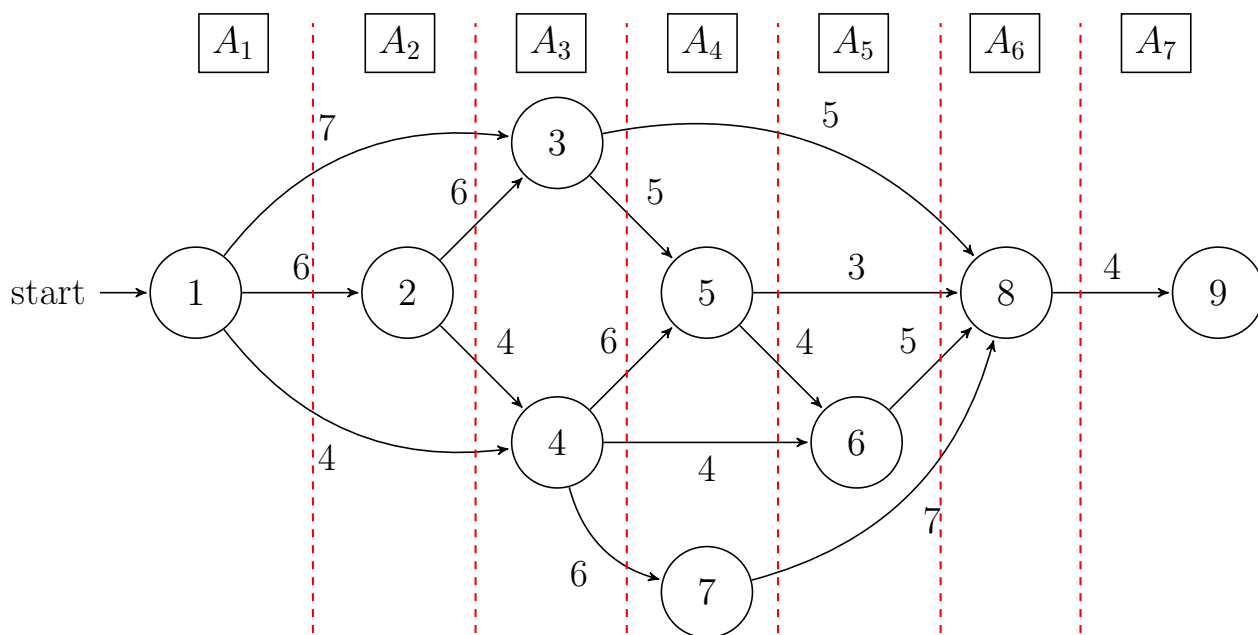


Рис. 3.1: Разбиение вершин на уровни

4. Определение наименьшего пути

Будем обозначать l_i кратчайший путь из i -ой вершины в последнюю.

$$A_7 \quad l_9 = 0$$

$$A_6 \quad l_8 = 4$$

$$A_5 \quad l_6 = 5 + l_8 = 5 + 4 = 9$$

$$A_4 \quad l_5 = \min \left\{ \frac{3+l_8}{4+l_6} \right\} = \min \left\{ \frac{3+4}{4+9} \right\} = 7$$

$$l_7 = 7 + l_8 = 7 + 4 = 11$$

$$A_3 \quad l_3 = \min \left\{ \frac{5+l_8}{5+l_5} \right\} = \min \left\{ \frac{5+4}{5+7} \right\} = 9$$

$$l_4 = \min \left\{ \frac{6+l_5}{4+l_6} \right\} = \min \left\{ \frac{6+7}{4+9} \right\} = 13$$

$$A_2 \quad l_2 = \min \left\{ \frac{6+l_3}{4+l_4} \right\} = \min \left\{ \frac{6+9}{4+13} \right\} = 15$$

$$A_1 \quad l_1 = \min \left\{ \frac{7+l_3}{6+l_2} \right\} = \min \left\{ \frac{7+9}{6+15} \right\} = 16$$

Таким образом, кратчайшим является маршрут $1 \xrightarrow{7} 3 \xrightarrow{5} 8 \xrightarrow{4} 9$, длина которого равна 16. На рис. 4.1 этот путь изображен на графе.

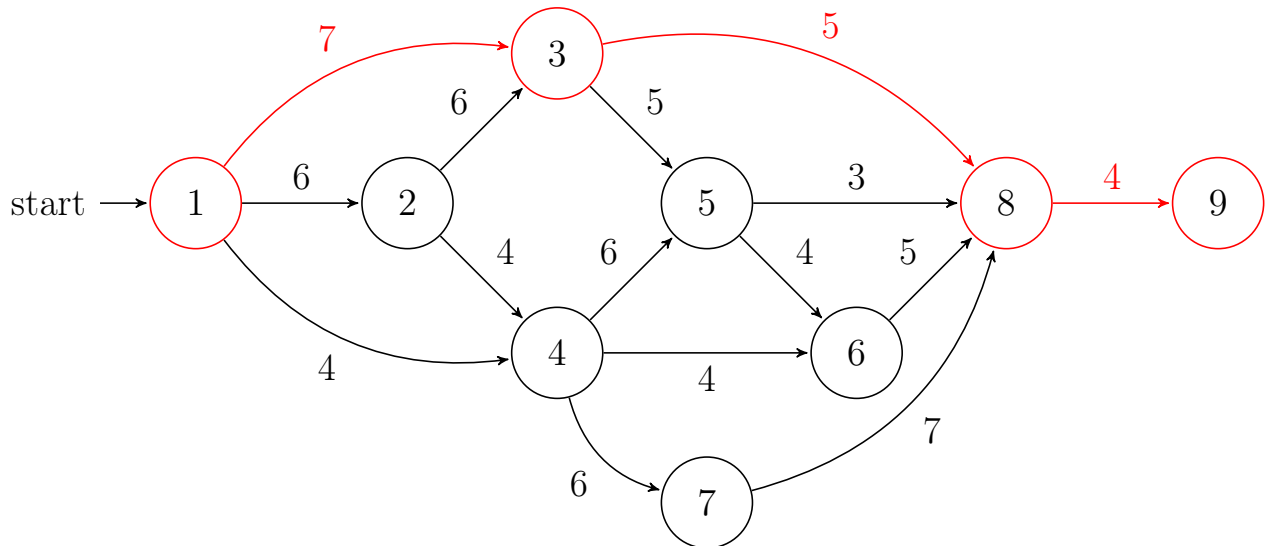


Рис. 4.1: Кратчайший путь

5. Определение наибольшего пути

Будем обозначать l_i длиннейший путь из i -ой вершины в последнюю.

$$A_7 \quad l_9 = 0$$

$$A_6 \quad l_8 = 4$$

$$A_5 \quad l_6 = 5 + l_8 = 5 + 4 = 9$$

$$A_4 \quad l_5 = \max \left\{ \begin{smallmatrix} 3+l_8 \\ 4+l_6 \end{smallmatrix} \right\} = \max \left\{ \begin{smallmatrix} 3+4 \\ 4+9 \end{smallmatrix} \right\} = 13$$

$$l_7 = 7 + l_8 = 7 + 4 = 11$$

$$A_3 \quad l_3 = \max \left\{ \begin{smallmatrix} 5+l_8 \\ 5+l_5 \end{smallmatrix} \right\} = \max \left\{ \begin{smallmatrix} 5+4 \\ 5+13 \end{smallmatrix} \right\} = 18$$

$$l_4 = \max \left\{ \begin{smallmatrix} 6+l_5 \\ 4+l_6 \\ 6+l_7 \end{smallmatrix} \right\} = \max \left\{ \begin{smallmatrix} 6+13 \\ 4+9 \\ 6+11 \end{smallmatrix} \right\} = 19$$

$$A_2 \quad l_2 = \max \left\{ \begin{smallmatrix} 6+l_3 \\ 4+l_4 \end{smallmatrix} \right\} = \max \left\{ \begin{smallmatrix} 6+18 \\ 4+19 \end{smallmatrix} \right\} = 24$$

$$A_1 \quad l_1 = \max \left\{ \begin{smallmatrix} 7+l_3 \\ 6+l_2 \\ 4+l_4 \end{smallmatrix} \right\} = \max \left\{ \begin{smallmatrix} 7+18 \\ 6+24 \\ 4+19 \end{smallmatrix} \right\} = 30$$

Таким образом, маршрут $1 \xrightarrow{6} 2 \xrightarrow{6} 3 \xrightarrow{5} 5 \xrightarrow{4} 6 \xrightarrow{5} 8 \xrightarrow{4} 9$ является длиннейшим, длина которого равна 30. На рис. 5.1 этот путь изображен на графе.

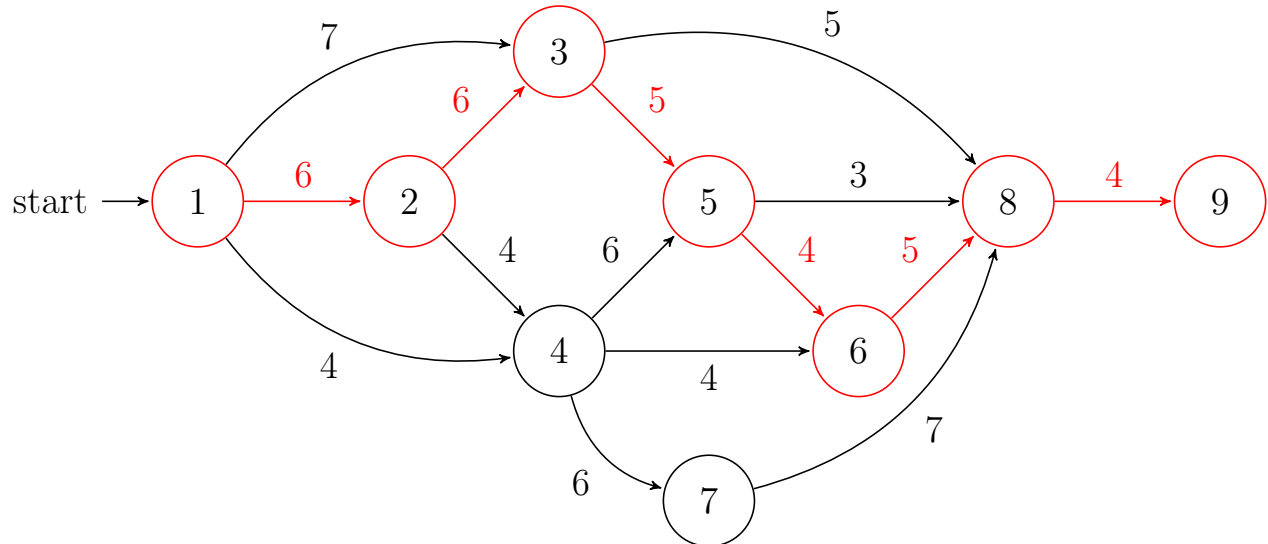


Рис. 5.1: Длиннейший путь