# **SET 6. A2**

#### Algorithms SET 6

### Question 1.

Предположим, что "длина" пути рассчитывается не как общая сумма весов ребер, а как их произведение. Модифицируйте алгоритм Дейкстры для поиска кратчайших путей по указанному правилу. Для каких графов модифицированный алгоритм DijkstraMULT(G, start) будет обеспечивать корректный поиск таких кратчайших путей? Почему?

#### **Answer:**

#### Модификация:

- 1. Инициализируем все вершинами бесконечностью, кроме первой, в которую ставим 1.
- 2. На каждом шаге будем выбирать вершину с наименьшим значения и обновлять расстояние до соседних вершин через умножение значения в вершине на вес пути.
- 3. Цель минимизировать произведение.

Алгоритм будет корректен для графов, в которых:

- 1. Все веса больше 0, так как иначе произведение обнулится либо получится отрицательное значение.
- 2. Нет циклов с весами от 0 до 1, так как тогда будет бесконечное улучшение произведения.

# **Example:**

- 1. Инициализируем вершину А единицей, а все остальные бесконечностью.
- 2. Смотрим пути из вершины А:

```
1. A \rightarrow B = 2, тогда B = min(inf, 1 * 2) = 2
```

2. A 
$$\rightarrow$$
 C = 4, тогда C = min(inf, 1 \* 4) = 4

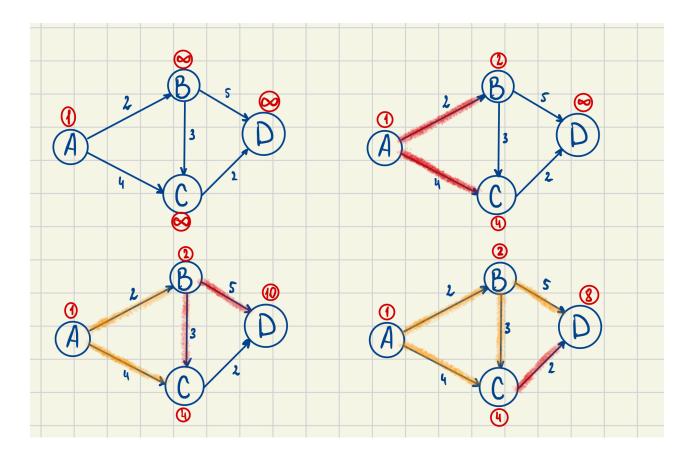
3. Берём вершину В, так как у неё значение меньше, чем у С:

```
1. D \rightarrow C = 3, тогда C = min(4, 2 * 3) = 4
```

2. B 
$$\rightarrow$$
 D = 5, тогда D = min(inf, 2 \* 5) = 10

4. Берём вершину С, так как у неё значение меньше, чем у D:

```
1. C \rightarrow D = 2, тогда D = min(10, 4 * 2) = 8.
```



## Question 2.

Разработайте алгоритм RestoreGraph(dist[][]), который по заданной матрице кратчайших путей dist между всеми парами вершин графа G = (V, E) восстанавливает его представление.

Например, на выходе этого алгоритма может быть получен список смежности графа G. Вы можете выбрать любое представление для восстанавливаемого графа, за исключением списка ребер. Есть ли случаи, в которых восстановление графа по матрице dist невозможно? Почему?

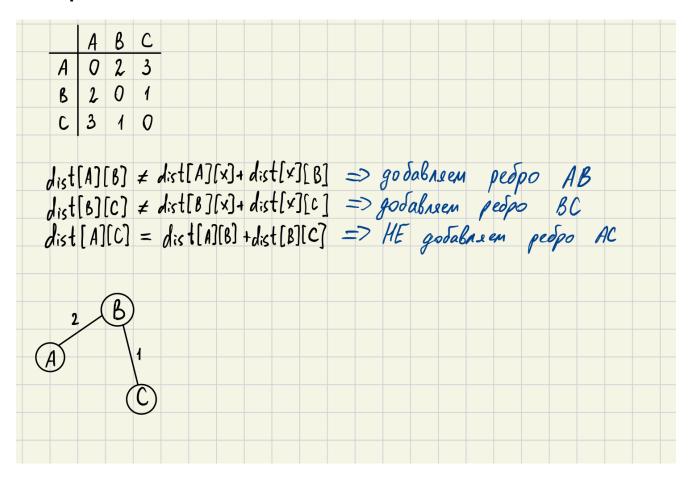
#### **Answer:**

#### Алгоритм:

- 1. Инициализируем пустой список смежности.
- 2. Запускаем цикл по всем различным парам вершин, где і != ј.
- 3. Перебираем вершины к, не равные і и ј.
- 4. Если в заданной матрице dist нет такой вершины k, чтобы выполнялось dist[i][j] = dist[i][k] + dist[k][j], значит, между вершинами i и j есть ребро длиной dist[i][j]. И тогда добавляем эти вершины в список смежности.
- 5. Возвращаем список смежности.

Восстановить граф полностью не получится, если какие-то рёбра имели большой вес и не участвовали ни в одном кратчайшем пути. Тогда они не были отображены в матрице dist. Также несовсем корректным может быть восстановление, если есть наборы рёбер, которые дают одинаковый кратчайший путь, потому что будет несколько вариантов восстановления графа.

### **Example:**



Здесь также можно заметить проблему восстановления. Теоретически между А и С могло быть ребро длиной 3.

# Question 3.

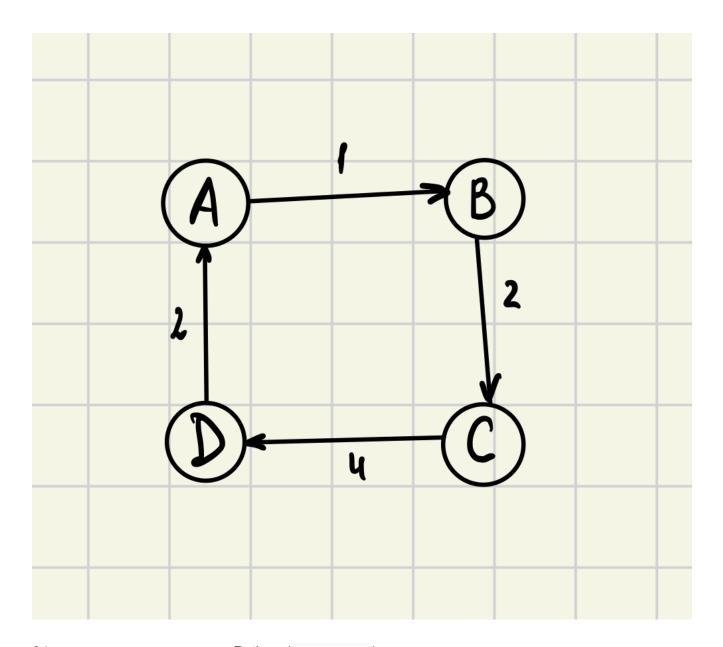
В ядре реализации алгоритма Флойда-Уоршелла (для поиска кратчайших путей между всеми парами вершин в графе), представленного ниже допущена ошибка. Приведите пример графа, для которого кратчайшие пути будут определяться неверно, а также соответствующую трассировку алгоритма.

```
for i = 1 to n
  for j = 1 to n
    for k = 1 to n
        dist[i][j] = min(dist[i][j], dist[i][k] + dist[k][j])
```

### **Answer:**

Ошибка связана с неправильной итерацией по рёбрам. Необходимо, чтобы внутренние циклы были по і и k, а внешним циклом была промежуточная вершина.

Пример неверного применения алгоритма и его трассировка. Граф состоящий из 4 вершин:



#### 64 трассировки сделаны на Python (task02.py):

```
dist[0][0] = min(dist[0][0], dist[0][0] + dist[0][0]) = inf
   A B C D
  inf 1 inf inf
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
   4 inf inf inf
dist[0][0] = min(dist[0][0], dist[0][1] + dist[1][0]) = inf
   A B
         C
  inf 1 inf inf
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
       inf inf inf
dist[0][0] = min(dist[0][0], dist[0][2] + dist[2][0]) = inf
       В
          C D
A inf 1 inf inf
```

```
inf inf 5 inf
C
  inf inf inf 4
   4 inf inf inf
dist[0][0] = min(dist[0][0], dist[0][3] + dist[3][0]) = inf
   A B C
  inf 1 inf inf
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
D 4 inf inf inf
dist[0][1] = min(dist[0][1], dist[0][0] + dist[0][1]) = 1
   A B C D
  inf 1 inf inf
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
D 4 inf inf inf
dist[0][1] = min(dist[0][1], dist[0][1] + dist[1][1]) = 1
   A B C D
  inf 1 inf inf
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
D
   4 inf inf inf
dist[0][1] = min(dist[0][1], dist[0][2] + dist[2][1]) = 1
   A B C D
Α
  inf 1 inf inf
B inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
D 4 inf inf inf
dist[0][1] = min(dist[0][1], dist[0][3] + dist[3][1]) = 1
   A B C D
  inf 1 inf inf
Α
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
D 4 inf inf inf
dist[0][2] = min(dist[0][2], dist[0][0] + dist[0][2]) = inf
   A B C D
  inf 1 inf inf
Α
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
  4 inf inf inf
D
```

```
dist[0][2] = min(dist[0][2], dist[0][1] + dist[1][2]) = 6
   A B C
  inf 1 6 inf
 inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
D 4 inf inf inf
dist[0][2] = min(dist[0][2], dist[0][2] + dist[2][2]) = 6
         C
Α
  inf 1 6 inf
B inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
D 4 inf inf inf
dist[0][2] = min(dist[0][2], dist[0][3] + dist[3][2]) = 6
   A B C D
A inf 1 6 inf
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
D 4 inf inf inf
dist[0][3] = min(dist[0][3], dist[0][0] + dist[0][3]) = inf
   A B C
             D
  inf 1 6 inf
 inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
   4 inf inf inf
dist[0][3] = min(dist[0][3], dist[0][1] + dist[1][3]) = inf
   A B C
              D
  inf 1 6 inf
Α
B inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
  4 inf inf inf
dist[0][3] = min(dist[0][3], dist[0][2] + dist[2][3]) = 10
   A B C D
  inf 1 6 10
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
   4 inf inf inf
dist[0][3] = min(dist[0][3], dist[0][3] + dist[3][3]) = 10
         C
```

```
A inf 1 6 10
В
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
D
 4 inf inf inf
dist[1][0] = min(dist[1][0], dist[1][0] + dist[0][0]) = inf
   A B
         C
             D
  inf 1 6 10
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
D
   4 inf inf inf
dist[1][0] = min(dist[1][0], dist[1][1] + dist[1][0]) = inf
         C
  inf 1 6 10
Α
B inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
D 4 inf inf inf
dist[1][0] = min(dist[1][0], dist[1][2] + dist[2][0]) = inf
   A B C D
A inf 1 6 10
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
D 4 inf inf inf
dist[1][0] = min(dist[1][0], dist[1][3] + dist[3][0]) = inf
   A B
         C
A inf 1 6 10
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
  4 inf inf inf
dist[1][1] = min(dist[1][1], dist[1][0] + dist[0][1]) = inf
         C
   A B
  inf 1 6 10
Α
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
D
   4 inf inf inf
dist[1][1] = min(dist[1][1], dist[1][1] + dist[1][1]) = inf
   A B C
             D
Α
  inf 1
          6
             10
В
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
```

```
D 4 inf inf inf
dist[1][1] = min(dist[1][1], dist[1][2] + dist[2][1]) = inf
         C
   A B
              D
Α
  inf 1 6
              10
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
   4 inf inf inf
dist[1][1] = min(dist[1][1], dist[1][3] + dist[3][1]) = inf
         C
              D
   A B
  inf 1 6 10
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
 4 inf inf inf
D
dist[1][2] = min(dist[1][2], dist[1][0] + dist[0][2]) = 5
   A B C
              D
  inf 1 6
Α
              10
  inf inf 5 inf
C
  inf inf inf 4
  4 inf inf inf
dist[1][2] = min(dist[1][2], dist[1][1] + dist[1][2]) = 5
   A B C
              D
Α
  inf 1 6 10
  inf inf 5 inf
  inf inf inf 4
C
   4 inf inf inf
D
dist[1][2] = min(dist[1][2], dist[1][2] + dist[2][2]) = 5
         C
   A B
  inf 1 6
              10
Α
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
   4 inf inf inf
dist[1][2] = min(dist[1][2], dist[1][3] + dist[3][2]) = 5
   A B
         C
              D
  inf 1 6
              10
  inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
D 4 inf inf inf
dist[1][3] = min(dist[1][3], dist[1][0] + dist[0][3]) = inf
```

```
A B C D
Α
  inf 1 6 10
  inf inf 5 inf
В
C inf inf inf 4
D 4 inf inf inf
dist[1][3] = min(dist[1][3], dist[1][1] + dist[1][3]) = inf
   A B C
Α
  inf 1 6
             10
B inf inf 5 inf
C inf inf inf 4
D 4 inf inf inf
dist[1][3] = min(dist[1][3], dist[1][2] + dist[2][3]) = 9
   A B C
  inf 1 6 10
Α
  inf inf 5 9
C inf inf inf 4
D 4 inf inf inf
dist[1][3] = min(dist[1][3], dist[1][3] + dist[3][3]) = 9
   A B C D
Α
  inf 1 6 10
B inf inf 5 9
C inf inf inf 4
D 4 inf inf inf
dist[2][0] = min(dist[2][0], dist[2][0] + dist[0][0]) = inf
   A B C
  inf 1 6 10
Α
B inf inf 5
             9
C inf inf inf 4
   4 inf inf inf
dist[2][0] = min(dist[2][0], dist[2][1] + dist[1][0]) = inf
      в с
  inf 1 6 10
Α
B inf inf 5 9
C inf inf inf 4
   4 inf inf inf
dist[2][0] = min(dist[2][0], dist[2][2] + dist[2][0]) = inf
   A B C
             D
A inf 1 6
             10
   inf inf 5
             9
```

```
C inf inf inf 4
D
   4 inf inf inf
dist[2][0] = min(dist[2][0], dist[2][3] + dist[3][0]) = 8
   A B
        C
             D
  inf 1 6
Α
             10
   inf inf 5 9
C
   8 inf inf 4
D 4 inf inf inf
dist[2][1] = min(dist[2][1], dist[2][0] + dist[0][1]) = 9
             D
   A B C
Α
  inf 1 6 10
  inf inf 5 9
C 8 9 inf 4
   4 inf inf inf
D
dist[2][1] = min(dist[2][1], dist[2][1] + dist[1][1]) = 9
         C
   A B
             D
   inf 1 6
             10
Α
  inf inf 5 9
C
   8 9 inf 4
D
   4 inf inf inf
dist[2][1] = min(dist[2][1], dist[2][2] + dist[2][1]) = 9
   A B C D
  inf 1 6 10
Α
  inf inf 5
C 8 9 inf 4
D 4 inf inf inf
dist[2][1] = min(dist[2][1], dist[2][3] + dist[3][1]) = 9
   A B C
             D
  inf 1 6
  inf inf 5
C
   8 9 inf 4
D
   4 inf inf inf
dist[2][2] = min(dist[2][2], dist[2][0] + dist[0][2]) = 14
   A B
             D
Α
  inf 1
          6
             10
   inf inf 5 9
В
C
          14 4
   8
      9
D
  4 inf inf inf
```

```
dist[2][2] = min(dist[2][2], dist[2][1] + dist[1][2]) = 14
   A B
         C
   inf 1 6
             10
  inf inf 5
             9
C
      9 14 4
   8
D
   4
      inf inf inf
dist[2][2] = min(dist[2][2], dist[2][2] + dist[2][2]) = 14
      В
         C
             D
  inf 1
Α
        6 10
B inf inf 5 9
C
   8 9 14 4
D
   4 inf inf inf
dist[2][2] = min(dist[2][2], dist[2][3] + dist[3][2]) = 14
   A B C
             D
  inf 1 6
Α
             10
B inf inf 5 9
C
  8 9 14 4
   4 inf inf inf
dist[2][3] = min(dist[2][3], dist[2][0] + dist[0][3]) = 4
      В
         C
             D
Α
  inf 1 6 10
B inf inf 5 9
C
   8 9 14 4
   4 inf inf inf
dist[2][3] = min(dist[2][3], dist[2][1] + dist[1][3]) = 4
   A B
         C
             D
A inf 1 6
             10
  inf inf 5
             9
C
   8 9 14 4
   4 inf inf inf
dist[2][3] = min(dist[2][3], dist[2][2] + dist[2][3]) = 4
         C
   A B
             D
  inf 1 6 10
Α
  inf inf 5
             9
C
   8 9 14 4
D
   4 inf inf inf
dist[2][3] = min(dist[2][3], dist[2][3] + dist[3][3]) = 4
      В
          C
             D
   inf 1
         6
             10
```

```
inf inf 5 9
C
   8 9 14 4
D
   4 inf inf inf
dist[3][0] = min(dist[3][0], dist[3][0] + dist[0][0]) = 4
         C
   inf 1 6
             10
Α
   inf inf 5 9
C
   8 9 14 4
D
   4 inf inf inf
dist[3][0] = min(dist[3][0], dist[3][1] + dist[1][0]) = 4
   A B
         C
             D
  inf 1 6 10
  inf inf 5 9
C 8 9 14 4
D 4 inf inf inf
dist[3][0] = min(dist[3][0], dist[3][2] + dist[2][0]) = 4
   A B C
             D
  inf 1 6 10
  inf inf 5
             9
C
   8 9 14 4
D
   4 inf inf inf
dist[3][0] = min(dist[3][0], dist[3][3] + dist[3][0]) = 4
   A B
         C
  inf 1
Α
          6
             10
B inf inf 5 9
C
   8 9 14 4
D 4 inf inf inf
dist[3][1] = min(dist[3][1], dist[3][0] + dist[0][1]) = 5
      В
         C
             D
  inf 1
Α
        6
             10
В
   inf inf 5 9
   8 9 14 4
C
   4 5 inf inf
D
dist[3][1] = min(dist[3][1], dist[3][1] + dist[1][1]) = 5
   A B
         C
   inf 1
        6
             10
Α
   inf inf 5
В
             9
C
   8
      9 14 4
      5 inf inf
D
```

```
dist[3][1] = min(dist[3][1], dist[3][2] + dist[2][1]) = 5
   A B C
             D
  inf 1
         6
Α
             10
  inf inf 5 9
C
  8 9 14 4
   4 5 inf inf
dist[3][1] = min(dist[3][1], dist[3][3] + dist[3][1]) = 5
      В
         C
Α
  inf 1
         6 10
  inf inf 5 9
В
C 8 9 14 4
   4 5 inf inf
dist[3][2] = min(dist[3][2], dist[3][0] + dist[0][2]) = 10
         C
             D
   A B
A inf 1 6
             10
  inf inf 5
             9
C 8 9 14 4
  4 5 10 inf
dist[3][2] = min(dist[3][2], dist[3][1] + dist[1][2]) = 10
   A B
         C
             D
  inf 1
Α
        6 10
В
  inf inf 5
             9
C
   8 9 14 4
D
   4 5 10 inf
dist[3][2] = min(dist[3][2], dist[3][2] + dist[2][2]) = 10
   A B
         C
             D
  inf 1
        6
             10
Α
  inf inf 5 9
C
   8 9 14 4
  4 5 10 inf
dist[3][2] = min(dist[3][2], dist[3][3] + dist[3][2]) = 10
      В
         C
             D
   Α
  inf 1
          6
             10
   inf inf 5
             9
C
   8
      9
         14 4
   4
      5 10 inf
D
dist[3][3] = min(dist[3][3], dist[3][0] + dist[0][3]) = 14
          C
```

```
inf 1
              10
В
   inf inf 5
              9
C
   8
       9 14 4
D
   4
       5 10 14
dist[3][3] = min(dist[3][3], dist[3][1] + dist[1][3]) = 14
   Α
       В
           C
              D
Α
   inf 1
              10
   inf inf 5
C
   8
       9 14 4
D
   4
       5 10 14
dist[3][3] = min(dist[3][3], dist[3][2] + dist[2][3]) = 14
Α
   inf 1
           6
               10
   inf inf 5
              9
В
C
   8
       9
         14 4
D
   4
       5
           10 14
dist[3][3] = min(dist[3][3], dist[3][3] + dist[3][3]) = 14
           C
              D
   inf 1
Α
           6
               10
   inf inf 5
              9
C
       9 14 4
   8
D
   4
       5
           10 14
```

А это итоговый результат применения правильного алгоритма Флойда-Уоршелла:

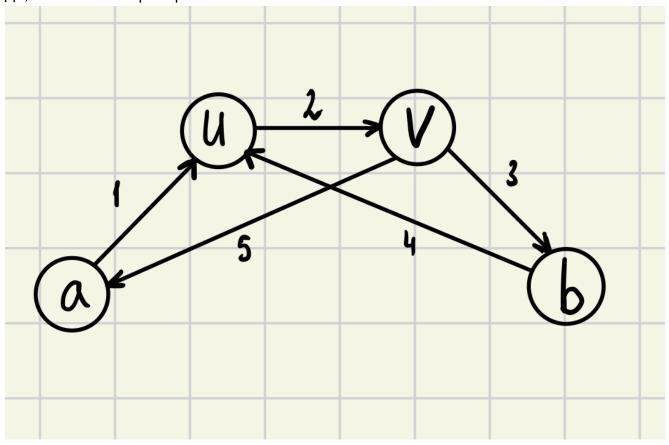
```
A B C D
A 14 1 6 10
B 13 14 5 9
C 8 9 14 4
D 4 5 10 14
```

# Question 4.

Возможно ли определить такой ориентированный взвешенный граф G = (V, E), в котором некоторое ребро  $(v\_i, v\_j)$  лежит как на кратчайшем пути из вершины  $a \in V$  в вершину  $b \in V$ , так и на кратчайшем пути из вершины b в вершину a? Охарактеризуйте данный граф и определите, возникнут ли ограничения применимости известных алгоритмов поиска кратчайших путей в G.

### **Answer:**

#### Да, возможно. Например:



Кратчайший и единственный путь из  $a \ b \ - \ a \ -> \ u \ -> \ v \ -> \ b$  . Кратчайший и единственный путь из  $b \ b \ a \ - \ b \ -> \ u \ -> \ v \ -> \ a$  .

Такой граф должен быть сильно связанным, чтобы была возможность попасть из одной вершин в другую и наоборот. Но тогда в таком графе образуются циклы. И чтобы избежать бесконечного зацикливания из-за улучшения пути не должно быть циклов с отрицательным весом. Так как нет циклов, сумма весов которых имеют отрицательное значение, то к такому графу применимы все известные алгоритмы кратчайшего пути.