

# Алгоритм нахождения кратчайшего пути

Нахождение *кратчайшего пути* на сегодняшний день является жизненно необходимой задачей и используется практически везде, начиная от нахождения оптимального маршрута между двумя объектами на местности (например, *кратчайший путь* от дома до школы), в системах автопилота, для нахождения оптимального маршрута при перевозках, и т.п.

Большое значение данная тема имеет для программистов.

Кратчайший путь рассматривается при помощи графа.

*Поиск кратчайшего пути* ведется между двумя заданными вершинами в графе.

Результатом является *путь*, то есть последовательность вершин и ребер, и его *длина*.

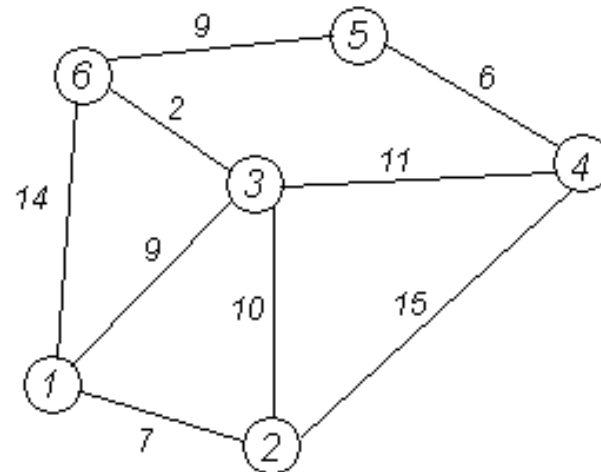
Для решения задачи нахождения кратчайшего пути можно использовать алгоритм Дейкстры – алгоритм на графах, изобретённый нидерландским ученым Э. Дейкстрой в 1959 году.

## Алгоритм Дейкстры

Рассмотрим выполнение алгоритма на примере графа, показанного на рисунке.

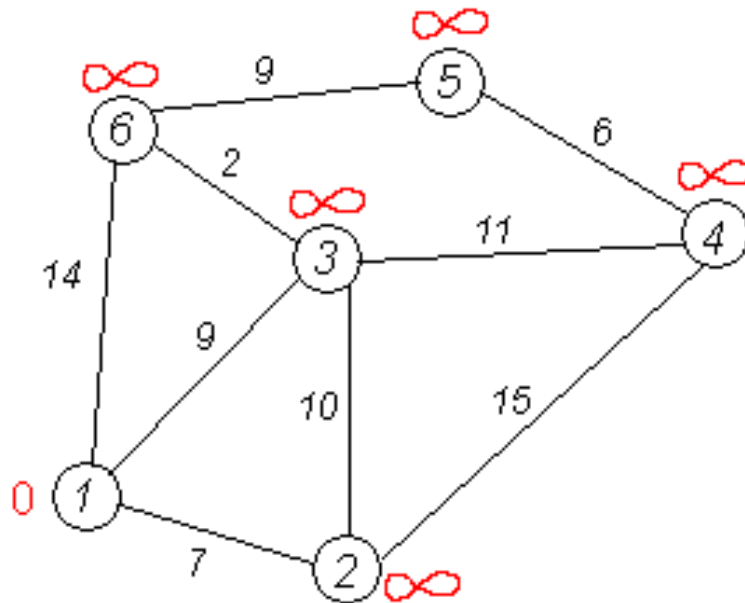
Пусть требуется найти кратчайшие расстояния от 1-й вершины до всех остальных.

Кружками обозначены вершины, линиями – пути между ними (ребра графа). В кружках обозначены номера вершин, над ребрами обозначен их вес – длина пути. Рядом с каждой вершиной красным обозначена метка – длина кратчайшего пути в эту вершину из вершины 1.



**Первый шаг.** Рассмотрим шаг алгоритма Дейкстры для нашего примера. Минимальную метку имеет вершина 1. Её соседями являются вершины 2, 3 и 6.

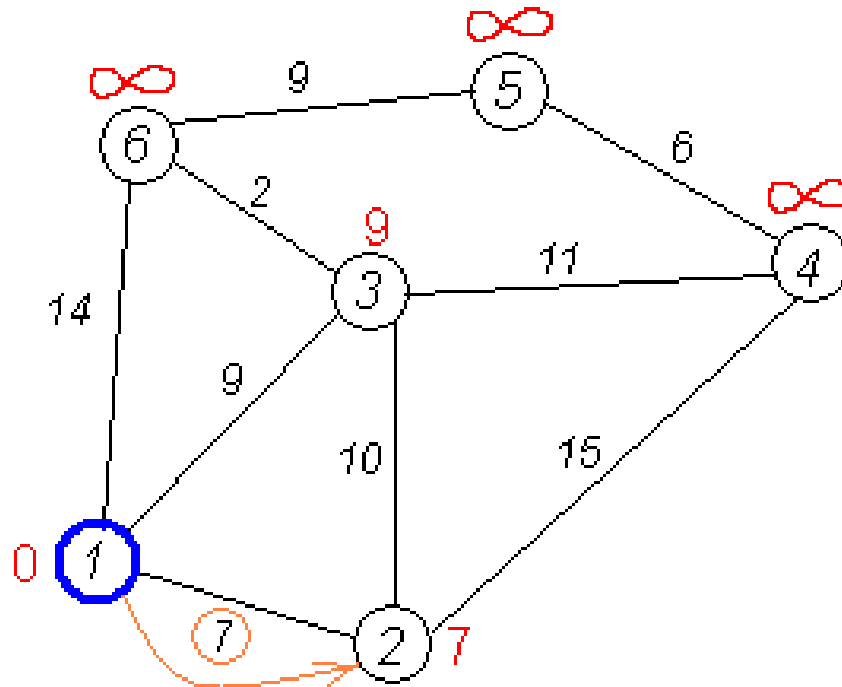
**Метка самой вершины 1 полагается равной 0, метки остальных вершин обозначим  $\infty$ . Это отражает то, что расстояния от вершины 1 до других вершин пока неизвестны.**



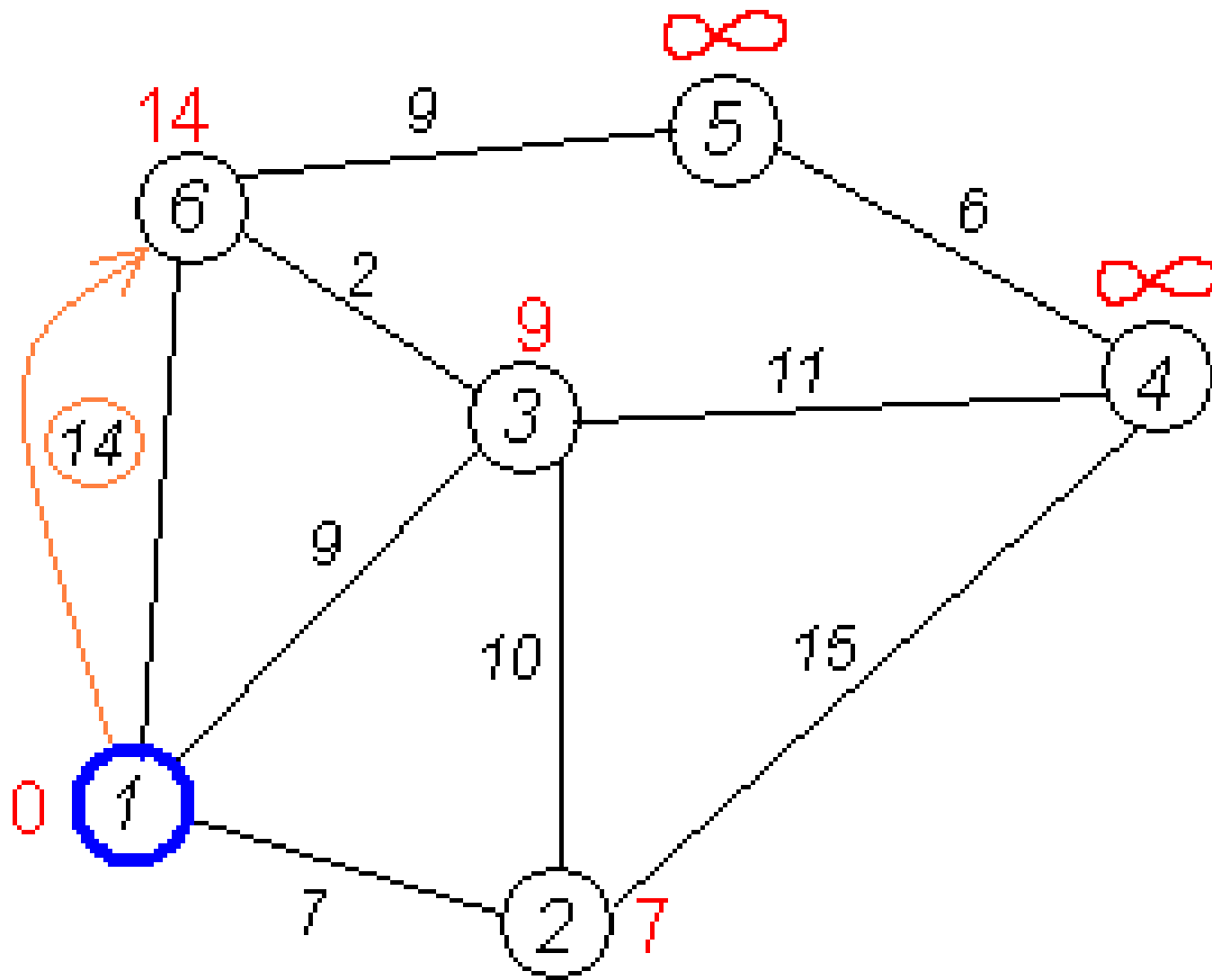
Первый по очереди сосед вершины 1 — вершина 2, потому что длина пути до неё минимальна.

Длина пути в неё через вершину 1 равна сумме метки вершины 1 и длины ребра, идущего из 1-й в 2-ю, то есть  $0 + 7 = 7$ .

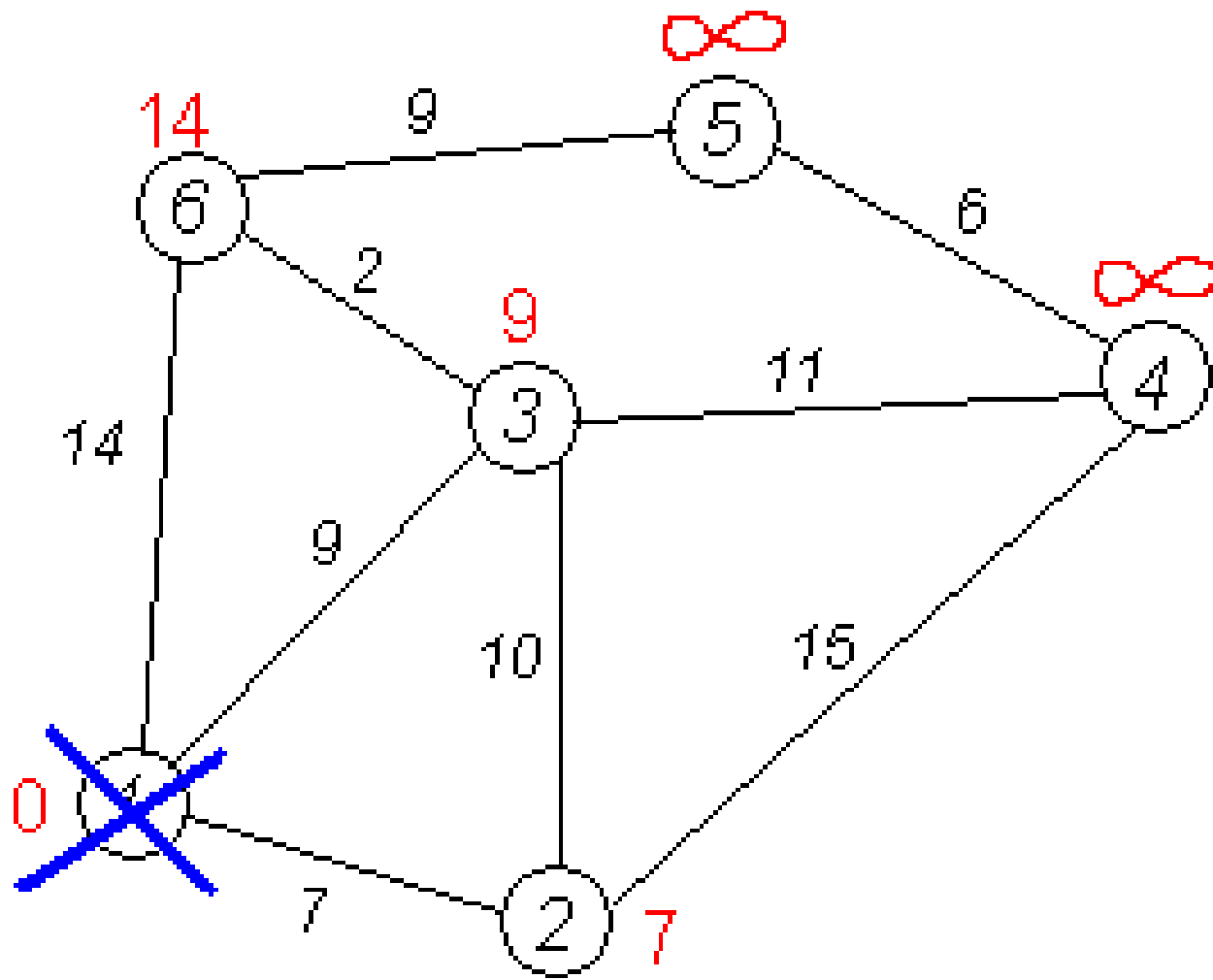
Новая метка 2-й вершины равна 7.



*Аналогично определим метки вершин 3 и 6.*

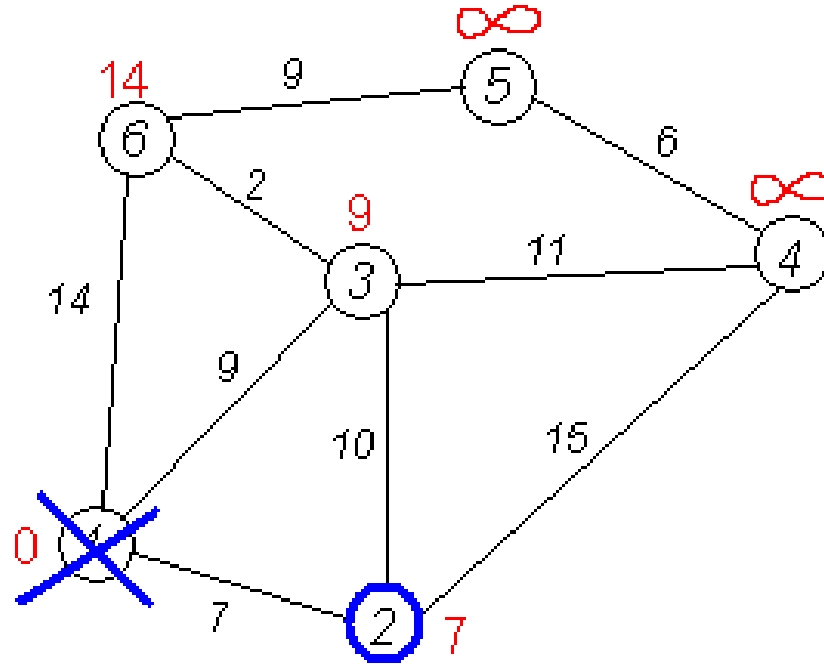


Все соседи вершины 1 проверены. Текущее минимальное расстояние до вершины 1 считаем равным **0**. Вершину 1 вычеркиваем.





**Второй шаг.** Снова находим «ближайшую» из непосещённых вершин. Это вершина 2 с меткой 7.



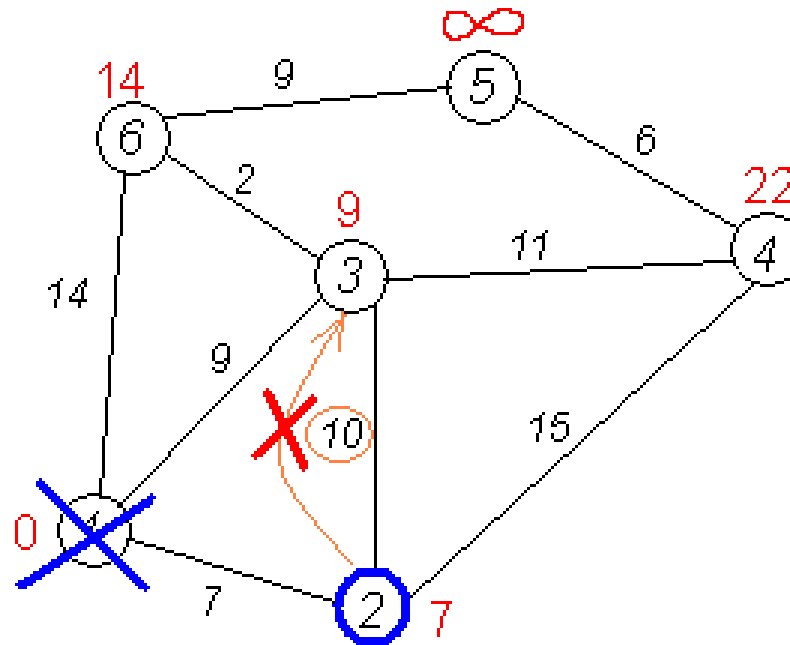
Соседями вершины 2 являются вершины 1, 3 и 4.

Первый (по порядку) сосед вершины 2 — вершина 1. Но она уже посещена, поэтому с 1-й вершиной ничего не делаем.

Следующий сосед вершины 2 – вершина 3, так как имеет минимальную метку из вершин, отмеченных как не посещённые.

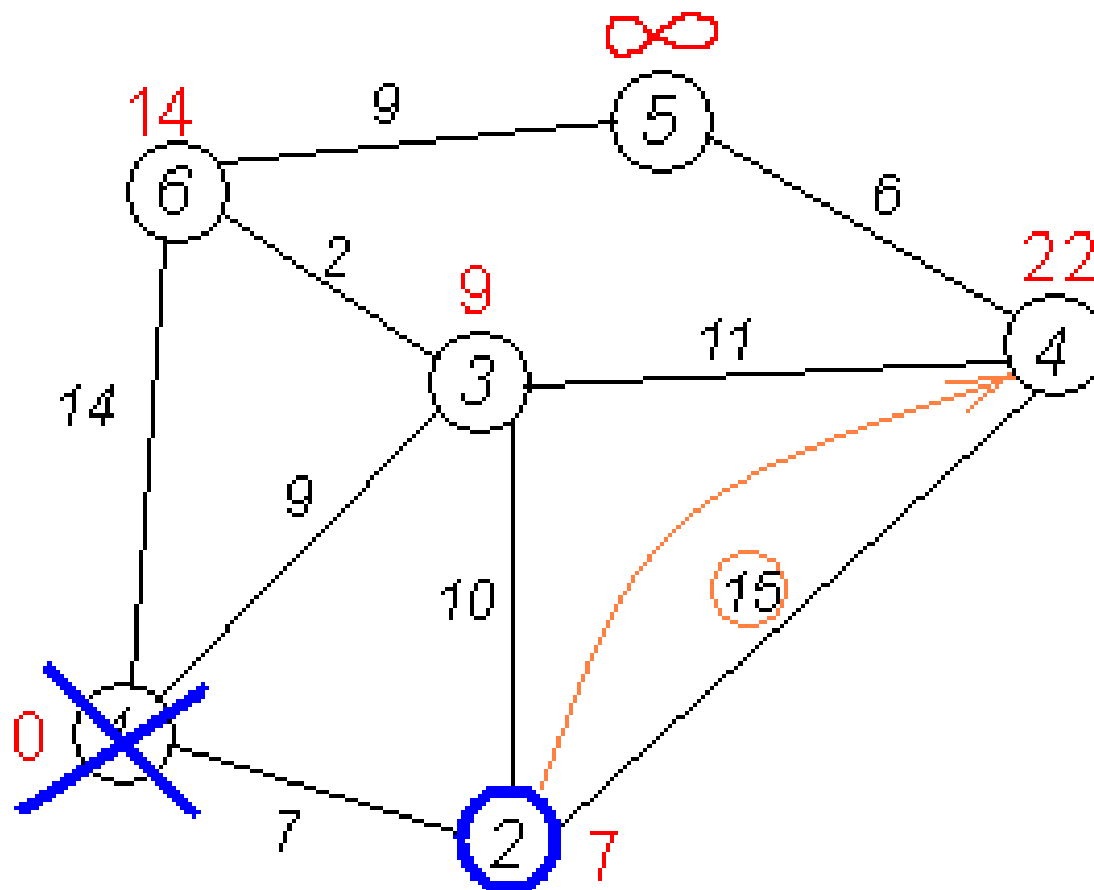
Если идти в неё через 2, то длина такого пути будет равна  $7 + 10 = 17$ .

Но текущая метка третьей вершины равна 9, а это меньше 17, поэтому метка не меняется.

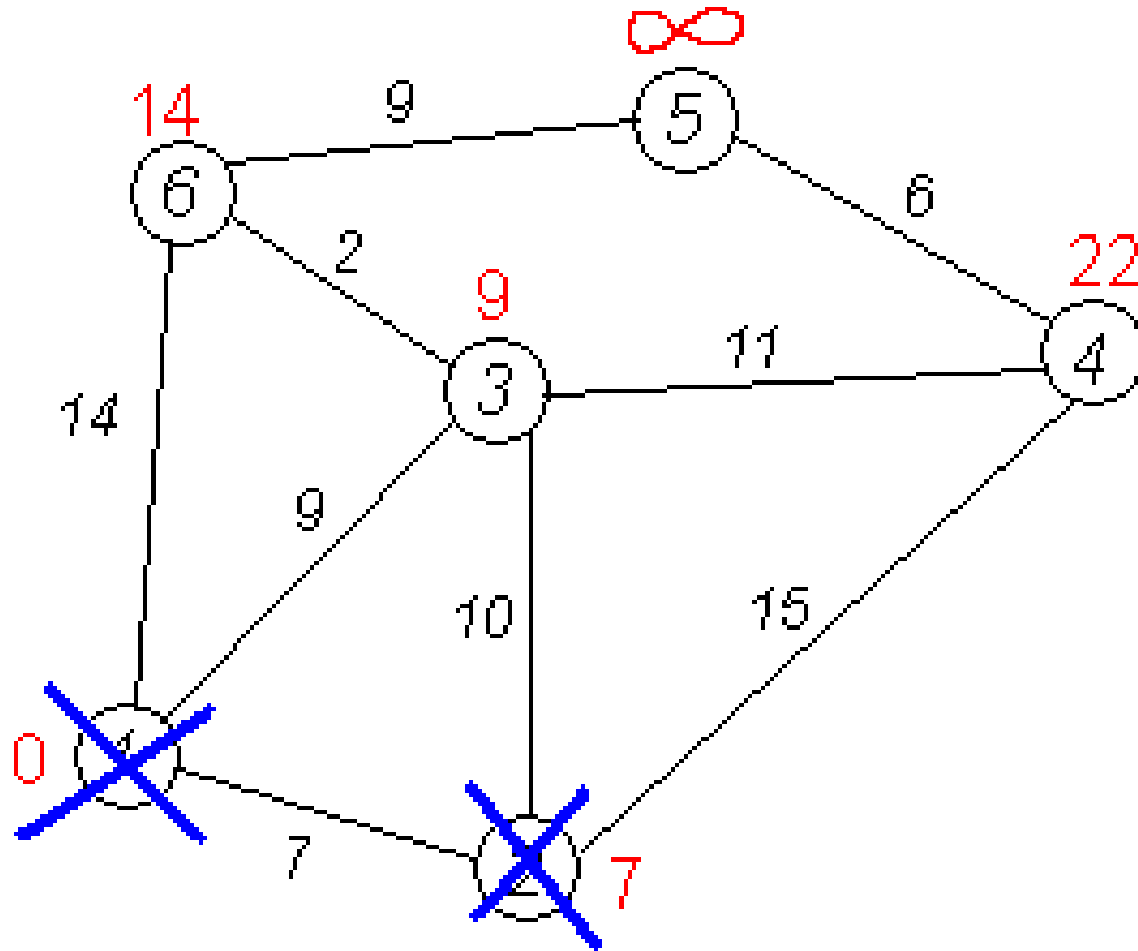


Ещё один сосед вершины 2 – вершина 4.

Если идти в неё через 2-ю, то длина такого пути будет  $7 + 15 = 22$ . Устанавливаем метку вершины 4 равной 22.

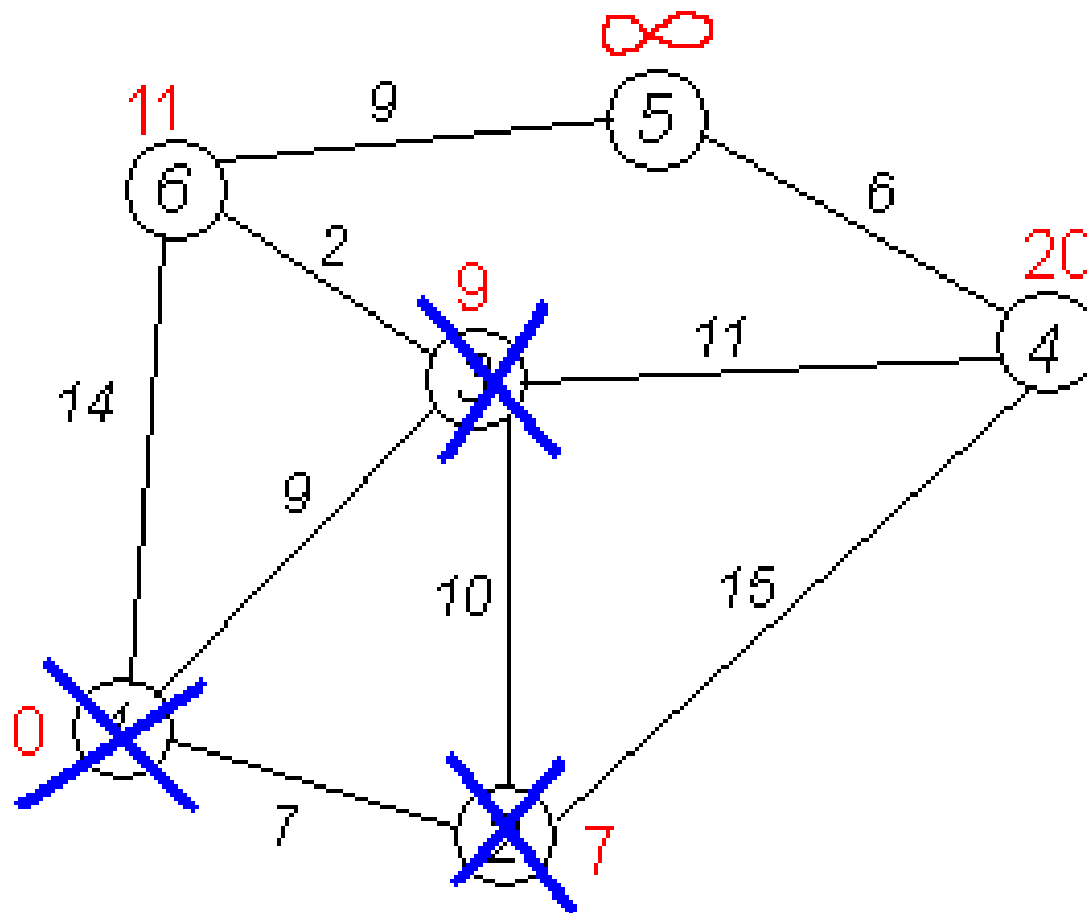


Все соседи вершины 2 просмотрены, помечаем её как посещённую.

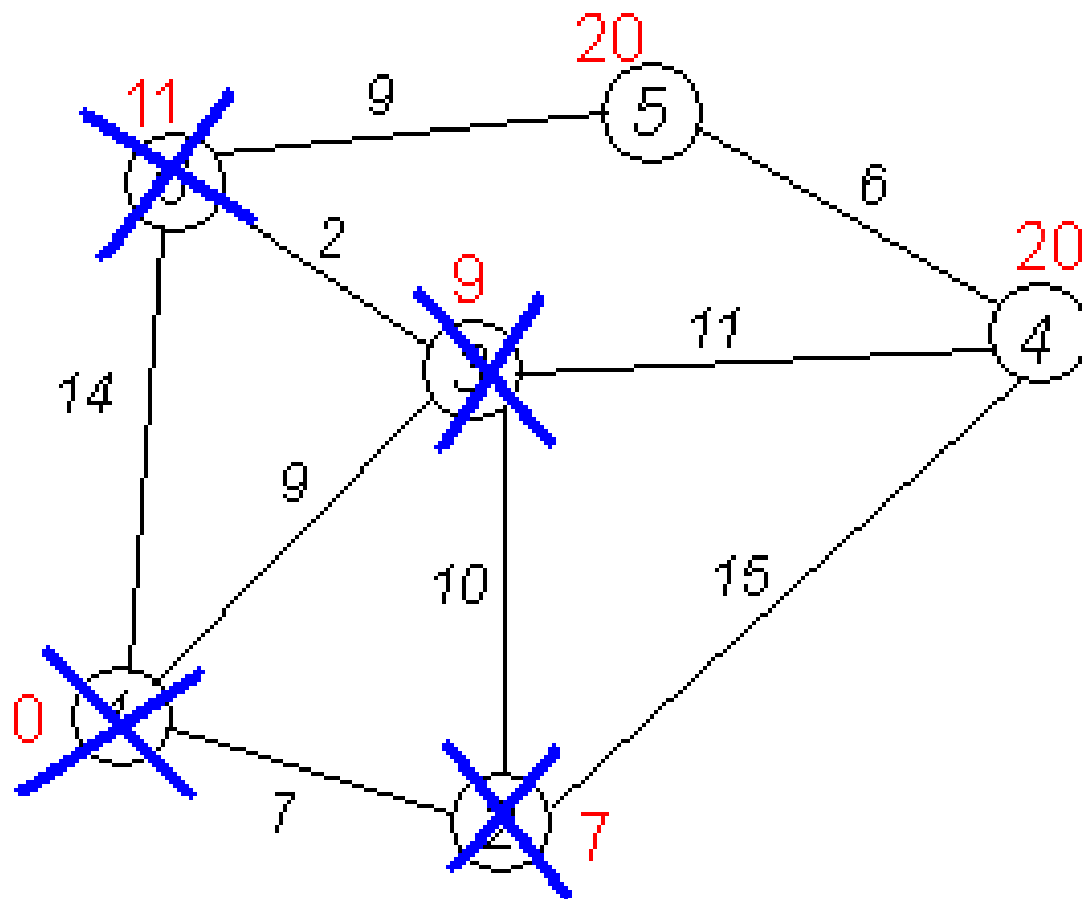


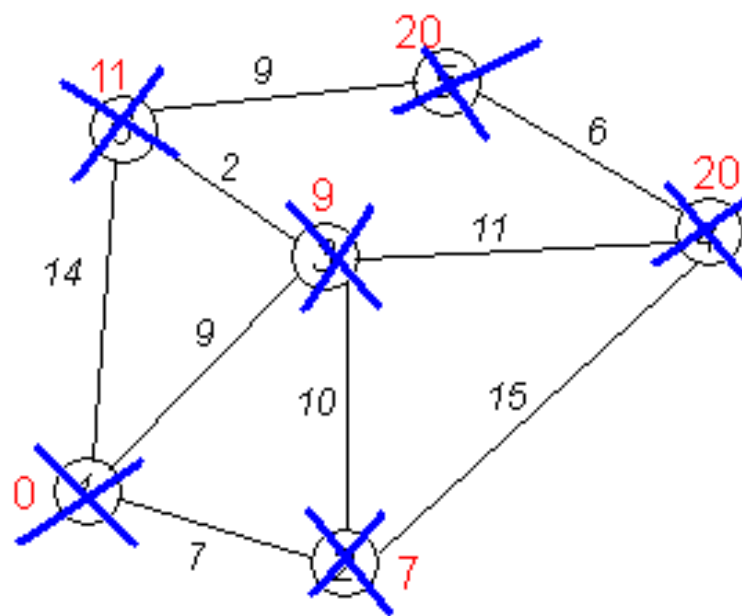
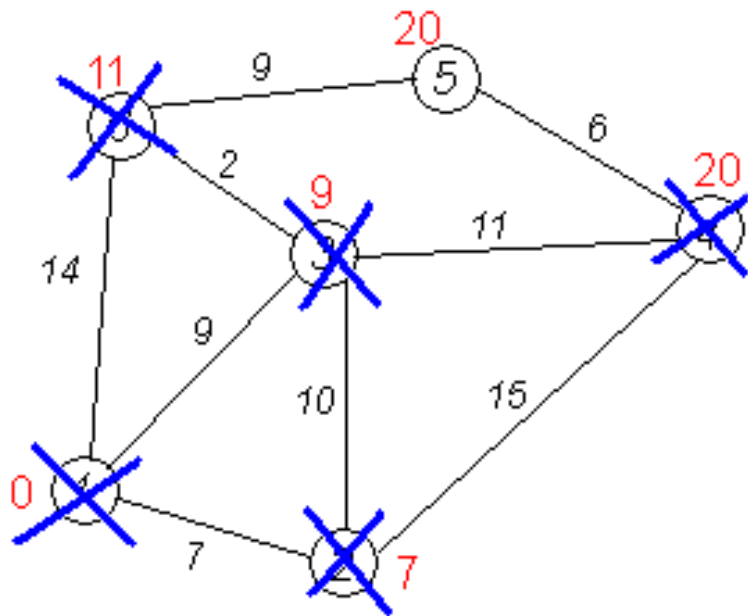
Третий шаг. Повторяем шаг алгоритма, выбрав вершину 3.

Метка вершины 6 равна  $9+2=11$ , Метка вершины 4 равна  $9+11=20$ , так как  $20$  меньше,  $7+15=22$



Повторяем шаг алгоритма для оставшихся вершин. Следующая вершина 6. Из вершины 6 можем попасть в вершину 5. Определим метку вершины 5.  $9+9+2=20$ .

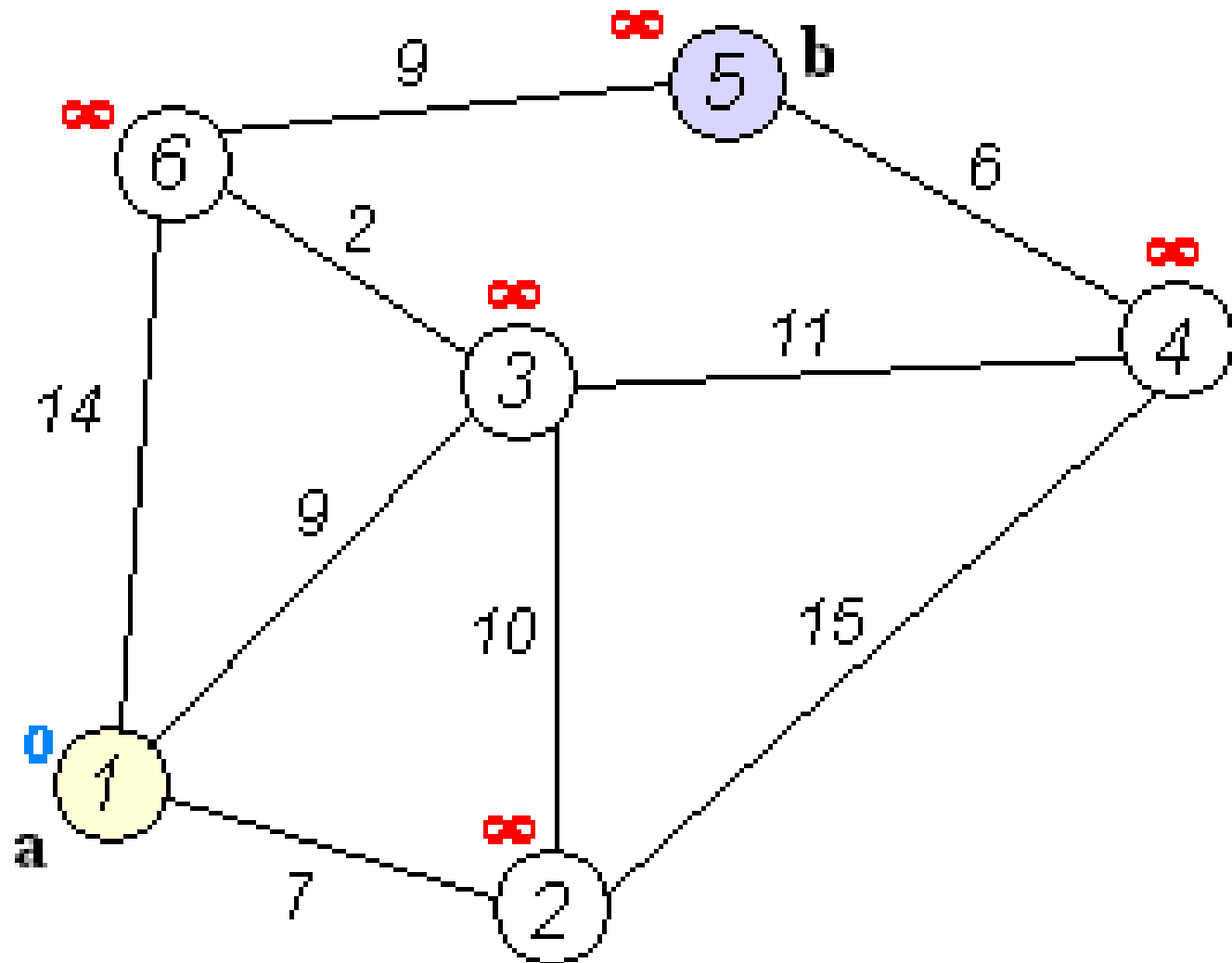




Алгоритм заканчивает работу, когда нельзя больше обработать ни одной вершины.

Результат работы алгоритма виден на последнем рисунке: кратчайший путь от вершины 1 до 2-й составляет 7, до 3-й – 9, до 4-й – 20, до 5-й – 20, до 6-й – 11.

# Повторим алгоритм еще раз!





## Выполни задания

Найдите кратчайшие расстояния от 1 -й вершины до всех остальных для графа, представленного на рисунке.

Надо найти кратчайшие расстояния от склада до каждой строительной площадки. Какова длина кратчайшего пути от склада до строительной площадки 1? (На графе склад обозначен вершиной 7).

