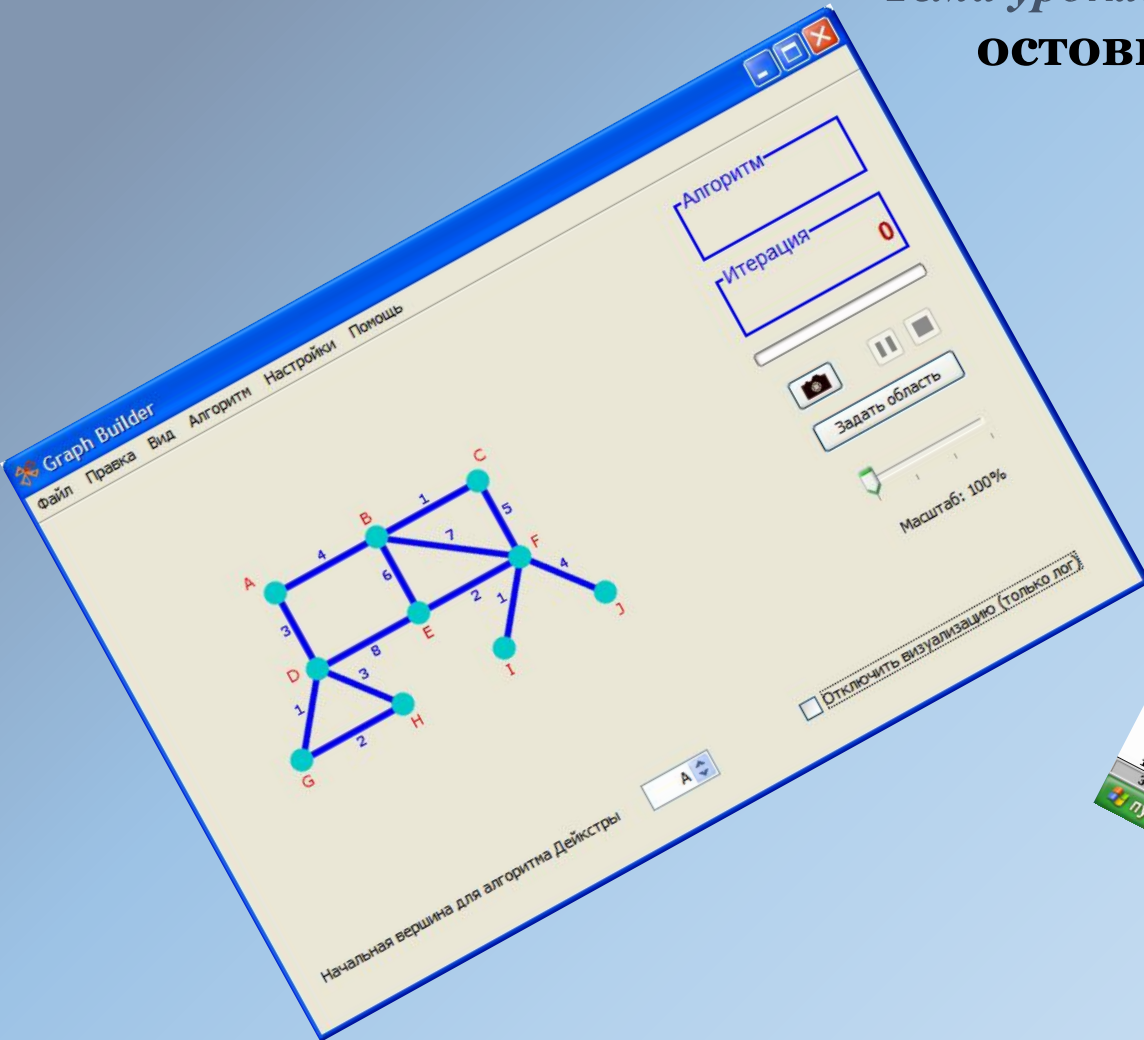


Тема урока: Алгоритмы Прима и Крускала построения остовного связного дерева минимального веса



```
end;
(Модифицируем матрицу остовного дерева графа)
for i:=1 to N do
  for j:=1 to N do
    Ostov[i,j]:=0;
  color_of_tc
  k:=0; (k - количество вершин графа в разные цвета)
  ne_viroshd:=0;
  (Обойдем все элементы матрицы весов графа)
  while k<N-1 do
    (Задаем начальные значения)
    d_min:=3000;
    (Находим минимальный элемент матрицы весов графа)
    for i:=1 to N do
      for j:=i+1 to N do
        if (d[i,j]<d_min) and (Ostov[i,j]=0) then
          begin
            d_min:=d[i,j];
            x:=i;
            y:=j;
          end;
        end;
      end;
    end;
    (Выводим матрицу весов графа)
    writeln('Исходная матрица весов графа:');
    for i:=1 to N do
      for j:=1 to N do
        write(' ', d[i,j], ' ');
      writeln;
    end;
    (Увеличиваем количество вершин в остове)
    k:=k+1;
  end;
  (Выводим матрицу весов остова)
  writeln('Исходная матрица весов остова:');
  for i:=1 to N do
    for j:=1 to N do
      write(' ', x[i,j], ' ');
    writeln;
  end;
end;
```

Презентацию подготовил учитель информатики
ГБОУ «Школы № 1905» Панин Геннадий Геннадьевич

07.05.2017

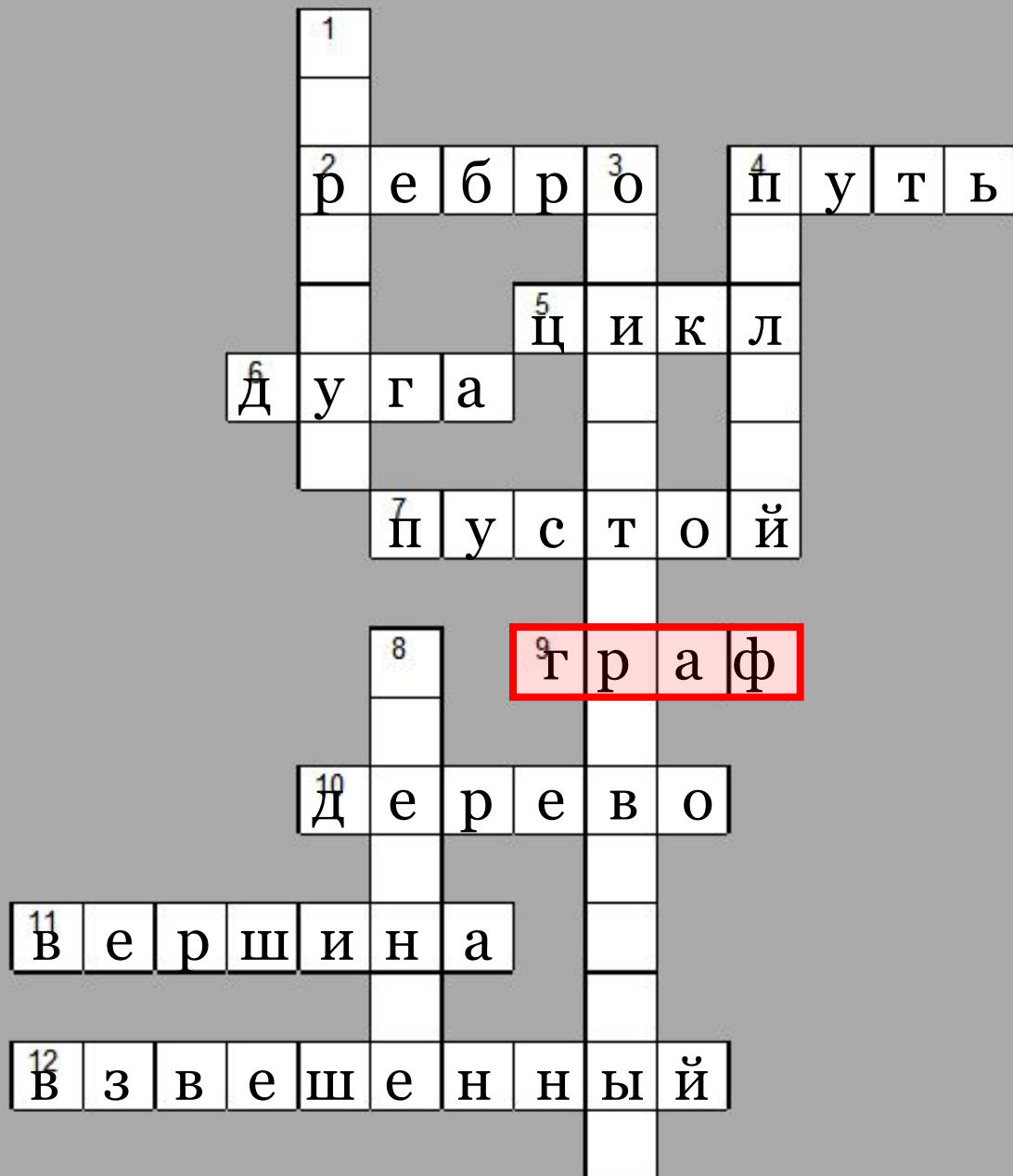
Содержание

- [Повторение основных понятий теории графов](#)
- [Понятие остовного связного дерева](#)
- [Понятие цикломатического числа](#)
- [Алгоритм Прима](#)
- [Алгоритм Крускала](#)
- [Вопросы и задания](#)



Основные понятия теории графов

По горизонтали:



1. Графы являются абстрактными моделями объектов и связей между ними. Они используются для представления различных структур, таких как сети, базы данных, маршруты и т.д.

2. Основные понятия теории графов включают вершины, ребра, циклы, пути, деревья, кратчайшие пути, связность, планарность, графовые алгоритмы и т.д.

3. Графы являются фундаментальными объектами в информатике, математике, физике, химии, биологии и других областях науки и техники.

4. Теория графов имеет множество приложений, включая проектирование сетей, оптимизацию маршрутов, анализ социальных сетей, решение задач комбинаторики и т.д.

5. Одним из основных понятий теории графов является понятие графа. Граф представляет собой совокупность вершин и ребер, соединяющих эти вершины.

6. Вершинами графа называются объекты, которые могут быть связаны между собой. Ребрами называются связи между вершинами.

7. Одним из основных понятий теории графов является понятие пути. Путь — это последовательность вершин, соединенных ребрами.

8. Одним из основных понятий теории графов является понятие цикла. Цикл — это замкнутый путь, который начинается и заканчивается в одной и той же вершине.

9. Одним из основных понятий теории графов является понятие дерева. Дерево — это связный граф, который не содержит циклов.

10. Одним из основных понятий теории графов является понятие кратчайшего пути. Кратчайший путь — это путь между двумя вершинами, который имеет минимальную длину.

11. Одним из основных понятий теории графов является понятие связности. Связный граф — это граф, в котором между любыми двумя вершинами существует путь.

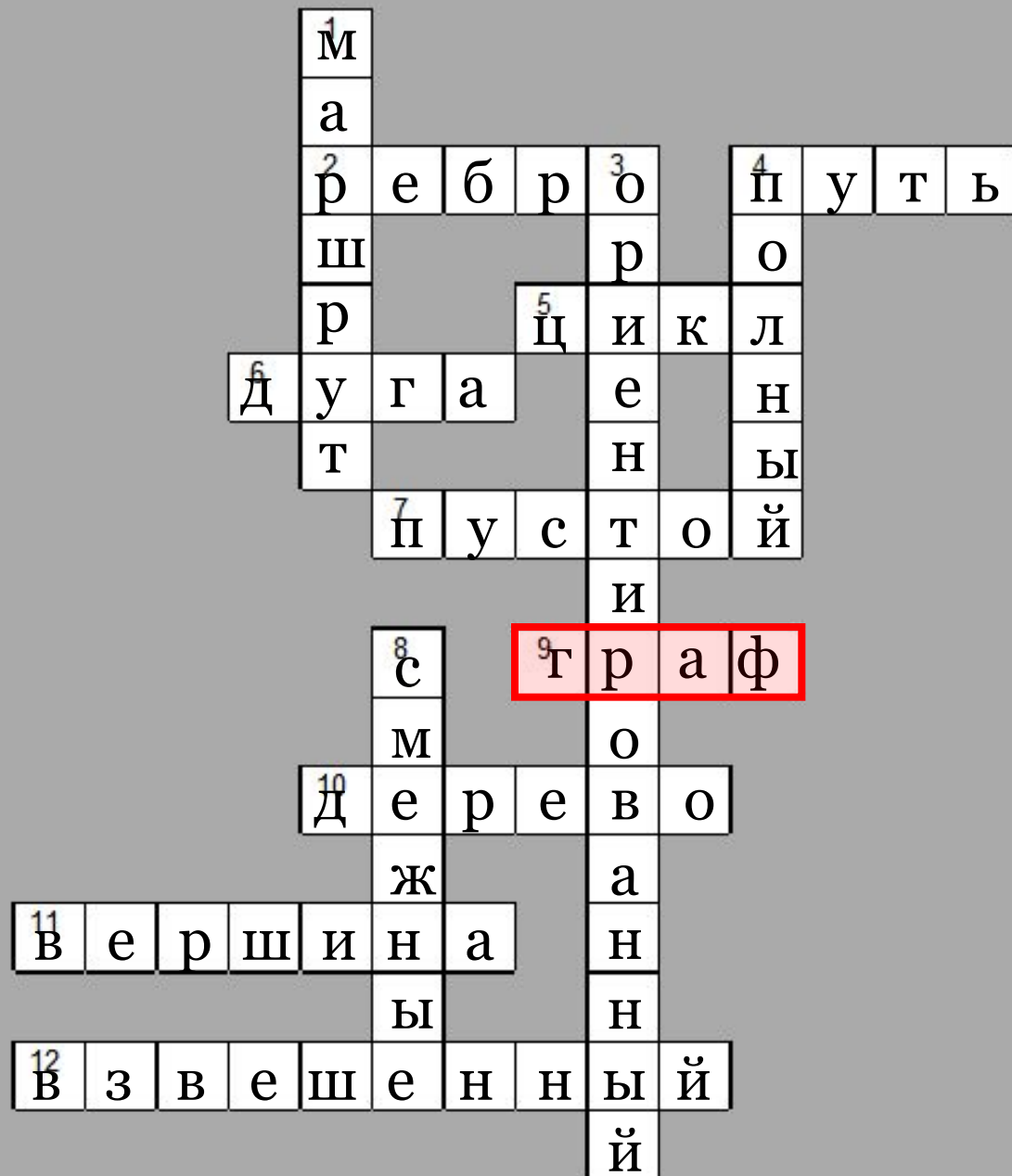
12. Одним из основных понятий теории графов является понятие планарности. Планарный граф — это граф, который можно изобразить на плоскости без пересечений ребер.

13. Одним из основных понятий теории графов является понятие графовых алгоритмов. Графовые алгоритмы — это алгоритмы, которые используются для решения задач, связанных с графами.

14. Одним из основных понятий теории графов является понятие графовых структур. Графовые структуры — это структуры, которые могут быть представлены в виде графа.

15. Одним из основных понятий теории графов является понятие графовых приложений. Графовые приложения — это приложения, которые используют графы для решения различных задач.





Основные понятия теории графов

По вертикали:

9. **Граф** — это множество вершин, соединенных ребрами. графа при перемещении.

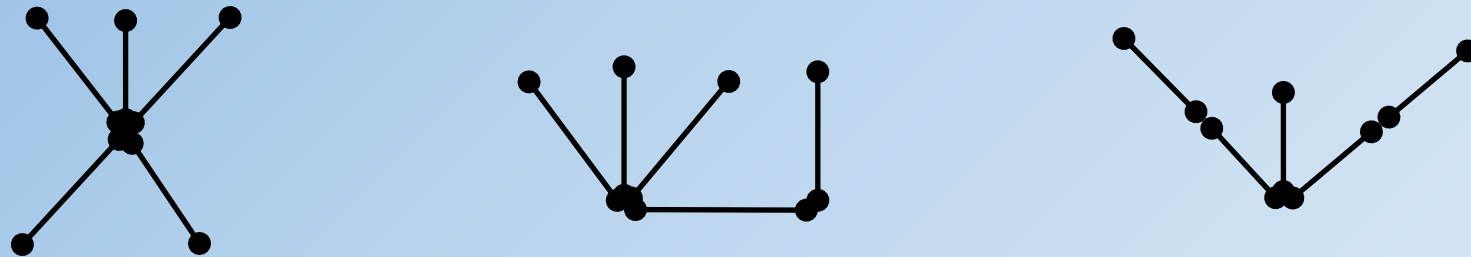
Перейдем к изучению
новых понятий



Основные понятия теории графов

Остовное связное дерево

Остовной связный подграф – подграф графа G , который содержит все его вершины и каждая вершина достижима из любой другой.



Остовное связное дерево – подграф, включающий вершины исходного графа G , не содержащего циклы, каждая вершина которого достижима из любой другой.



Основные понятия теории графов

Цикломатическое число

Цикломатическое число γ показывает, сколько ребер нужно удалить из графа, чтобы в нем не осталось циклов

$$\gamma = m - n + 1,$$

m - количество ребер
 n - количество вершин



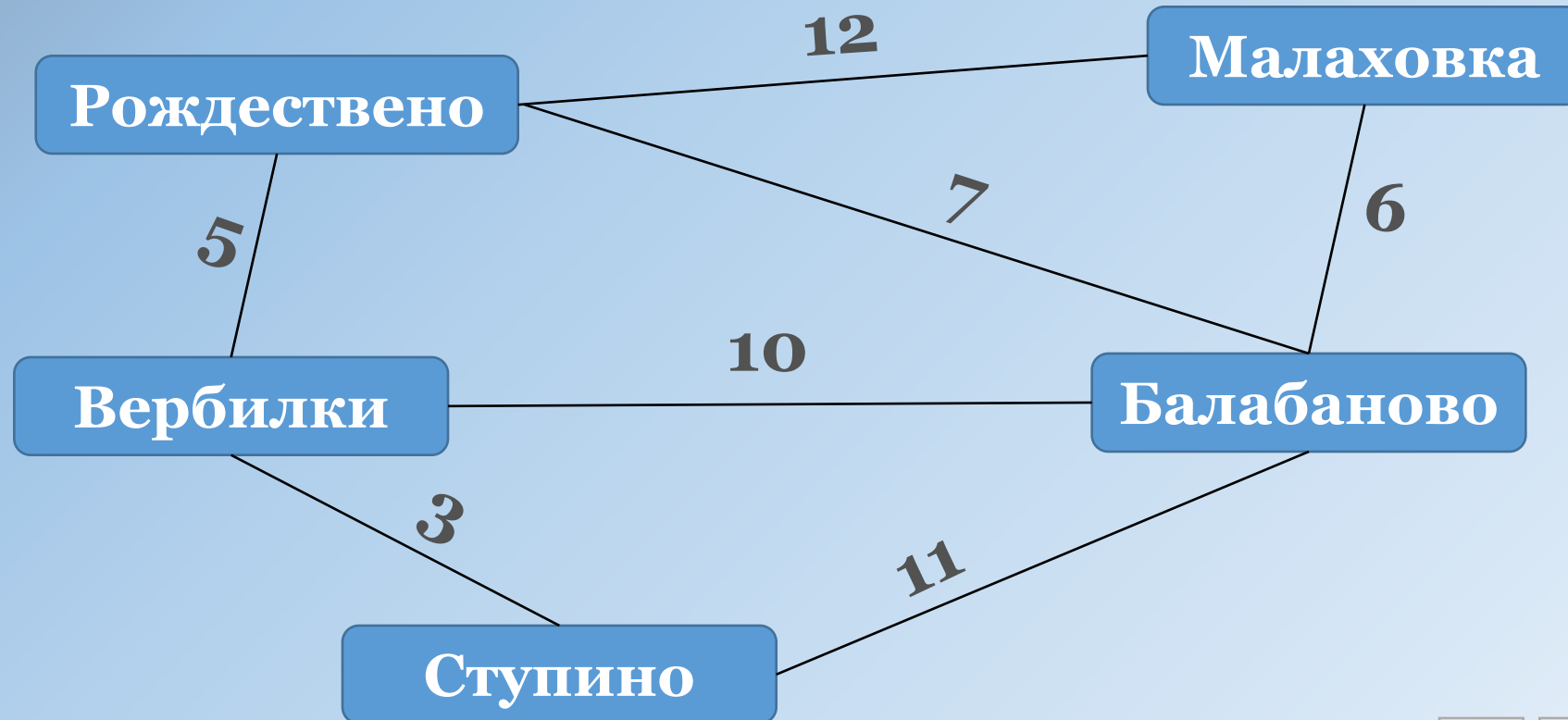
Задача 1

В некотором районе было решено провести газопровод между пятью деревнями. От Балабаново до Вербилки идти 10 км, от Вербилки до Ступино – 3 км, от Балабаново до Малаховки – 6 км, от Малаховки до Рождествено – 12 км, от Балабаново до Ступино – 11 км, от Вербилки до Рождествено – 5 км, от Балабаново до Рождествено – 7 км. Как необходимо провести трубу, чтобы она соединяла все пять деревень, и затраты при этом были минимальными?



Задача 1

Построим граф, моделирующий дороги, соединяющие деревни.



Задача 1

Задача сводится к построению остовного связного дерева минимального веса.

Рассчитаем цикломатическое число.

m (количество ребер) равно **7**

n (количество вершин) равно **5**

$$\gamma = 7 - 5 + 1 = 3$$

Т.е. три деревни напрямую соединены газовой трубой не будут.



Алгоритм Прима

Пусть дан взвешенный неориентированный граф.

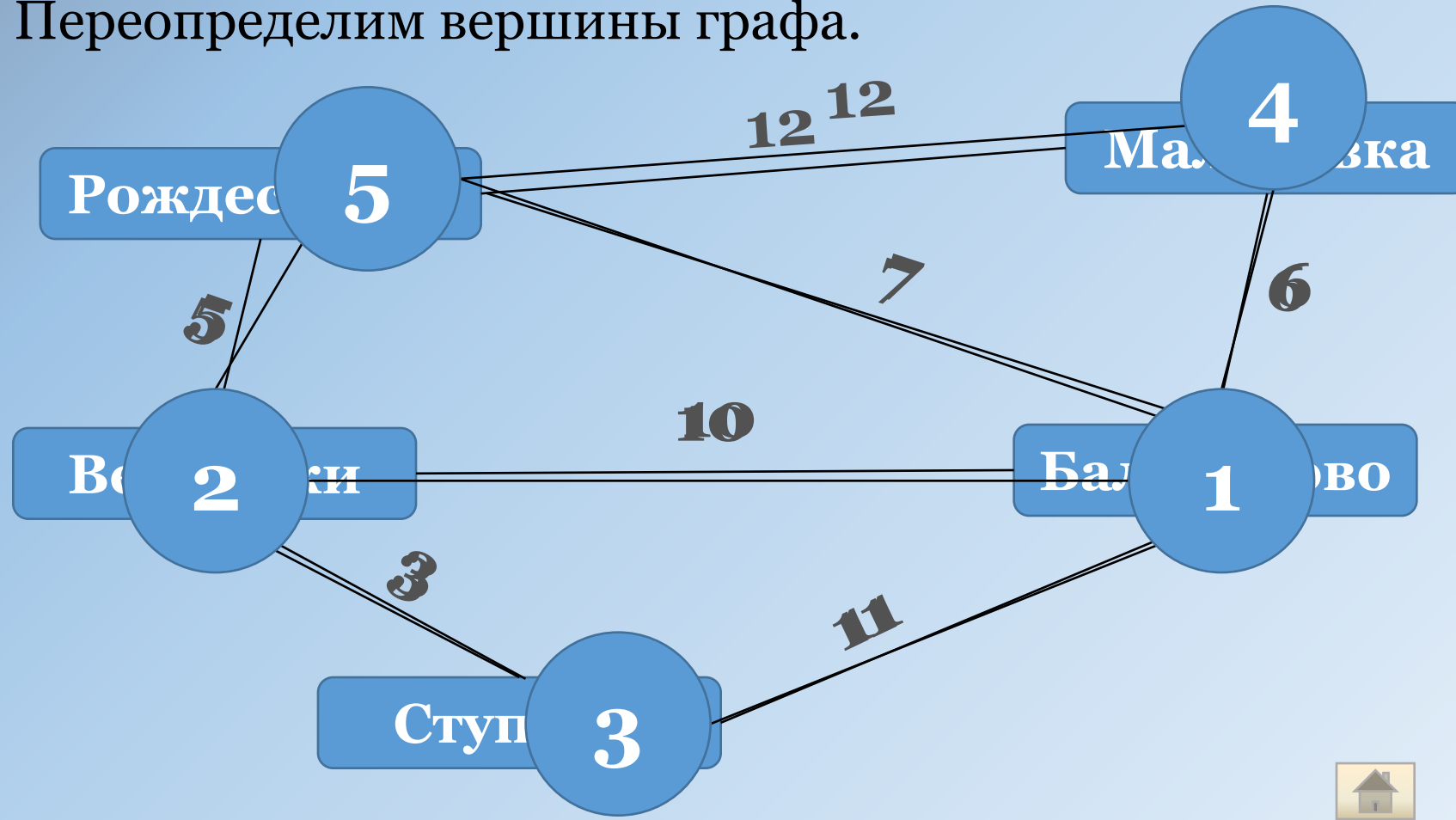
Для построения минимального остовного дерева необходимо:

1. Представить граф в виде матрицы смежности
2. Найти в матрице наименьший элемент, соответствующий ребру, соединяющему i -ю и j -ю вершины графа
3. Вычеркнуть элементы i -й и j -й строки матрицы
4. Пометить i -й и j -й столбцы матрицы
5. В помеченных столбцах i и j найти наименьший элемент, отличный от уже найденного
6. Повторять пункты 3-5 до тех пор, пока не будут задействованы все вершины графа



Задача 1

Решим задачу по алгоритму Прима.
Переопределим вершины графа.



Задача 1

Представим граф в виде матрицы смежности.

	1	2	3	4	5
1	0	10	11	6	7
2	10	0	3	0	5
3	11	3	0	0	0
4	6	0	0	0	12
5	7	5	0	12	0

Найдем минимальный элемент.

Он равен **3**



Задача 1

Вычеркнем 2-ю и 3-ю строки таблицы. А столбцы 2 и 3 выделим.

	1	2	3	4	5
1	0	10	11	6	7
2			3		
3					
4	6	0	0	0	12
5	7	5	0	12	0

Найдем минимальный элемент в
выделенных столбцах.

Он равен **5**



Задача 1

Вычеркнем 5-ю строку таблицы. А столбец 5 выделим.

	1	2	3	4	5
1	0	10	11	6	7
2			3		
3					
4	6	0	0	0	12
5		5			

Найдем минимальный элемент в выделенных столбцах. Он равен 7

Задача 1

Вычеркнем 1-ю строку таблицы. А столбец 1 выделим.

	1	2	3	4	5
1					7
2			3		
3					
4	6	0	0	0	12
5		5			

Найдем минимальный элемент в
выделенных столбцах.

Он равен **6**



Задача 1

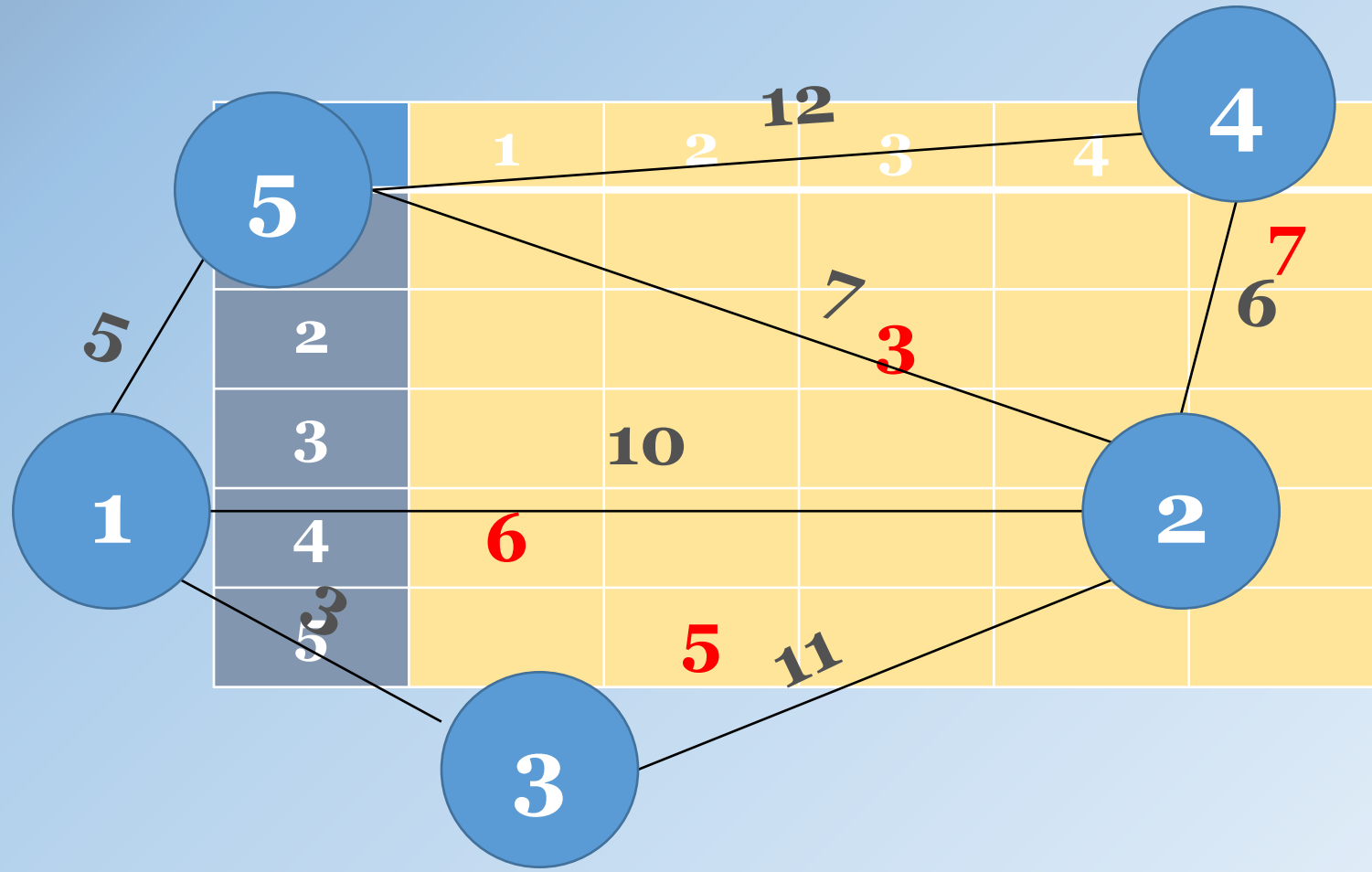
Вычеркнем 4-ю строку таблицы. А столбец 4 выделим.

	1	2	3	4	5
1					7
2			3		
3					
4	6				
5		5			



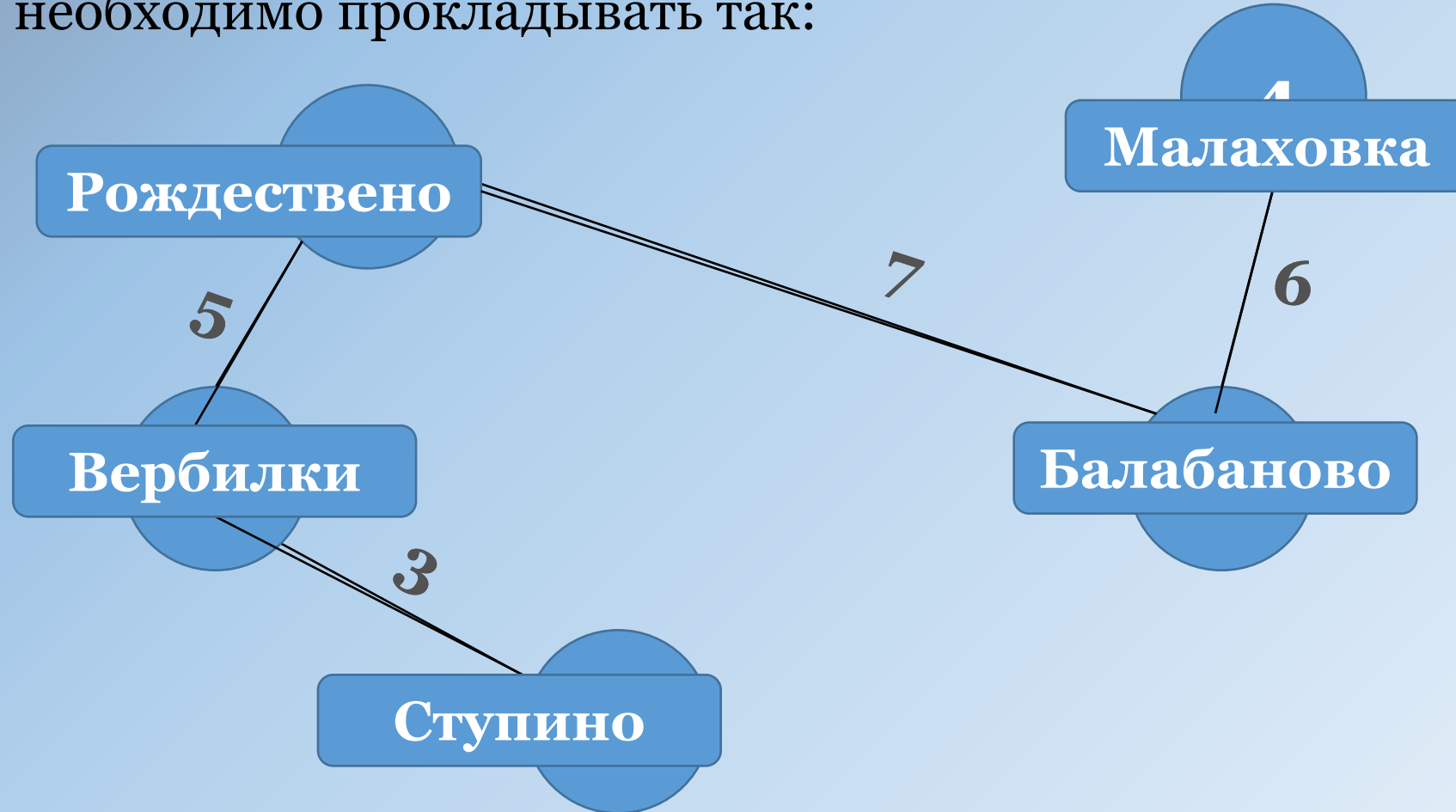
Задача 1

Получаем связное остовное дерево минимального веса.



Задача 1

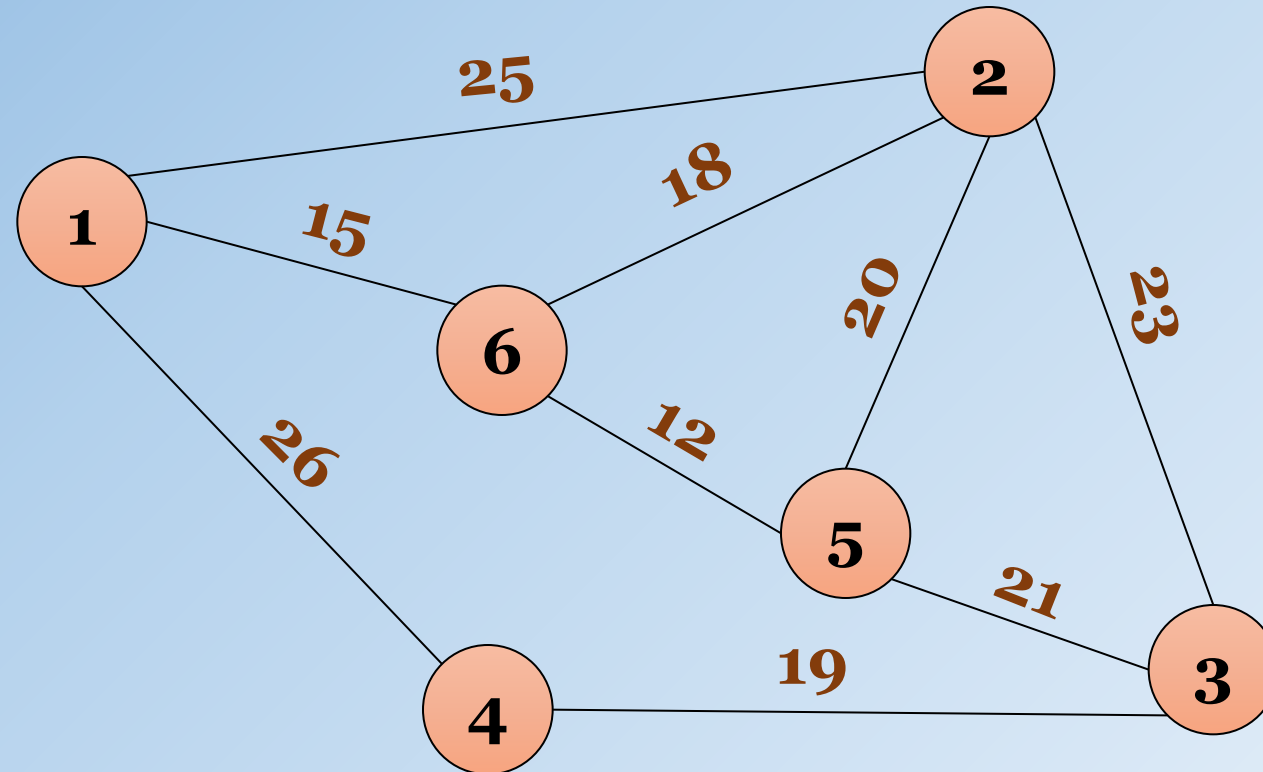
Ответ: газопровод с минимальными затратами необходимо прокладывать так:



Протяженность газопровода – **21 км.**

Задача 2

Даны города, часть которых соединена между собой дорогами. Необходимо проложить туристический маршрут минимальной длины, проходящий через все города.



Задача 2

Задача сводится к построению остовного связного дерева минимального веса.

Рассчитаем цикломатическое число.

m (количество ребер) равно **9**

n (количество вершин) равно **6**

$$\gamma = 9 - 6 + 1 = 4$$

Т.е. четыре дороги, соединяющие города, не будут включены в туристический маршрут.



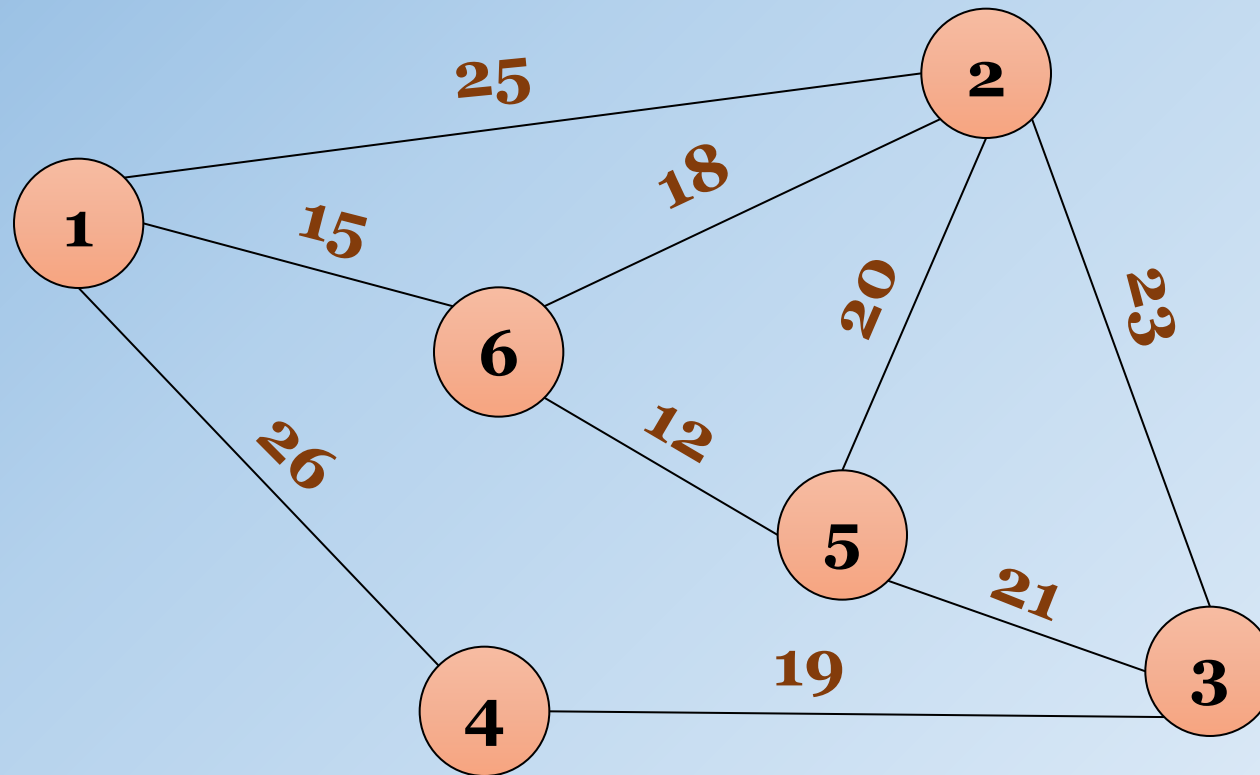
Алгоритм Крускала

1. Удалить все ребра и получить остовной подграф с изолированными вершинами.
2. Отсортировать ребра по возрастанию.
3. Ребра последовательно, по возрастанию их весов, включаются в остовное дерево. Возможны случаи:
 - а) обе вершины включаемого ребра принадлежат одноэлементным подмножествам, тогда они объединяются в новое, связное подмножество;
 - б) одна из вершин принадлежит связному подмножеству, другая нет, тогда включаем вторую в подмножество, которому принадлежит первая;
 - в) обе вершины принадлежат разным связным подмножествам, тогда объединяем подмножества;
 - г) обе вершины принадлежат одному связному подмножеству, тогда исключаем данное ребро.
4. Алгоритм завершается, когда все вершины будут объединены в одно множество.



Задача 2

Для определения туристического маршрута минимальной длины воспользуемся алгоритмом Крускала.

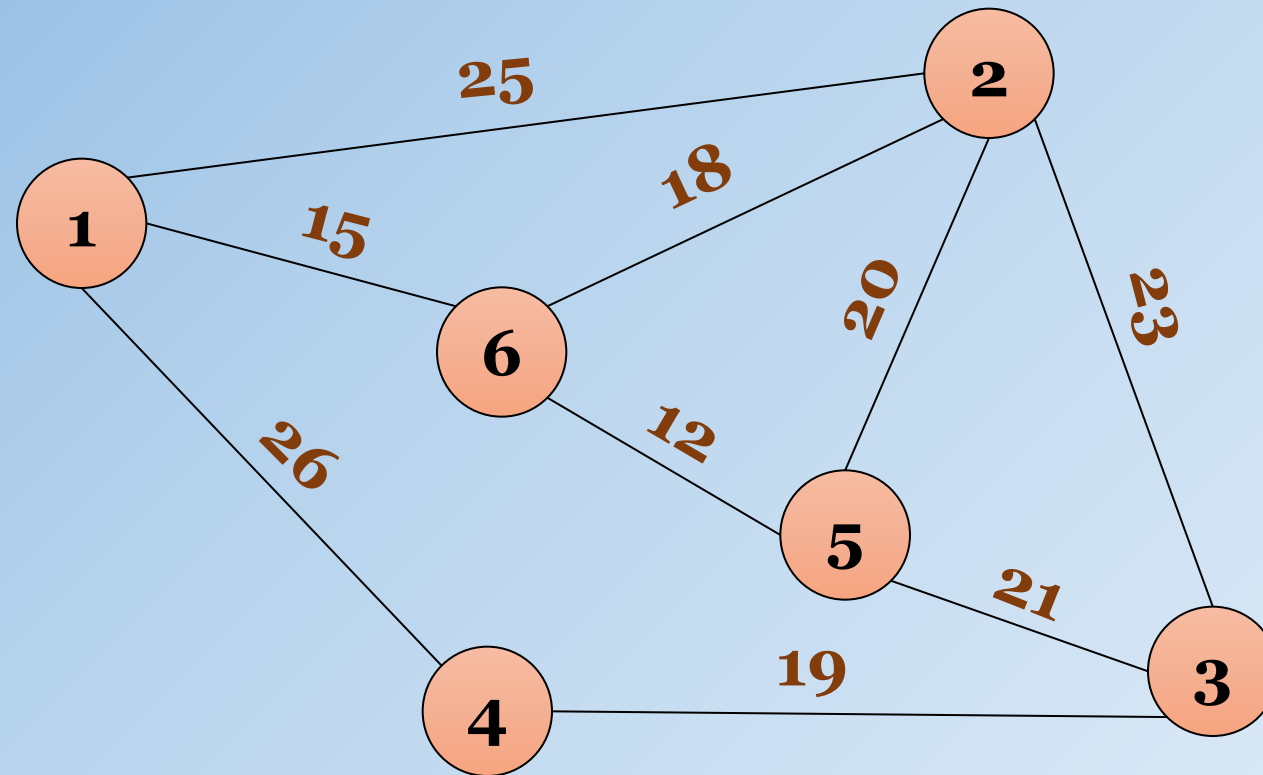


Задача 2

Построим остовной подграф, содержащий только изолированные вершины.

Получаем шесть одноэлементных подмножеств.

Шаг 1



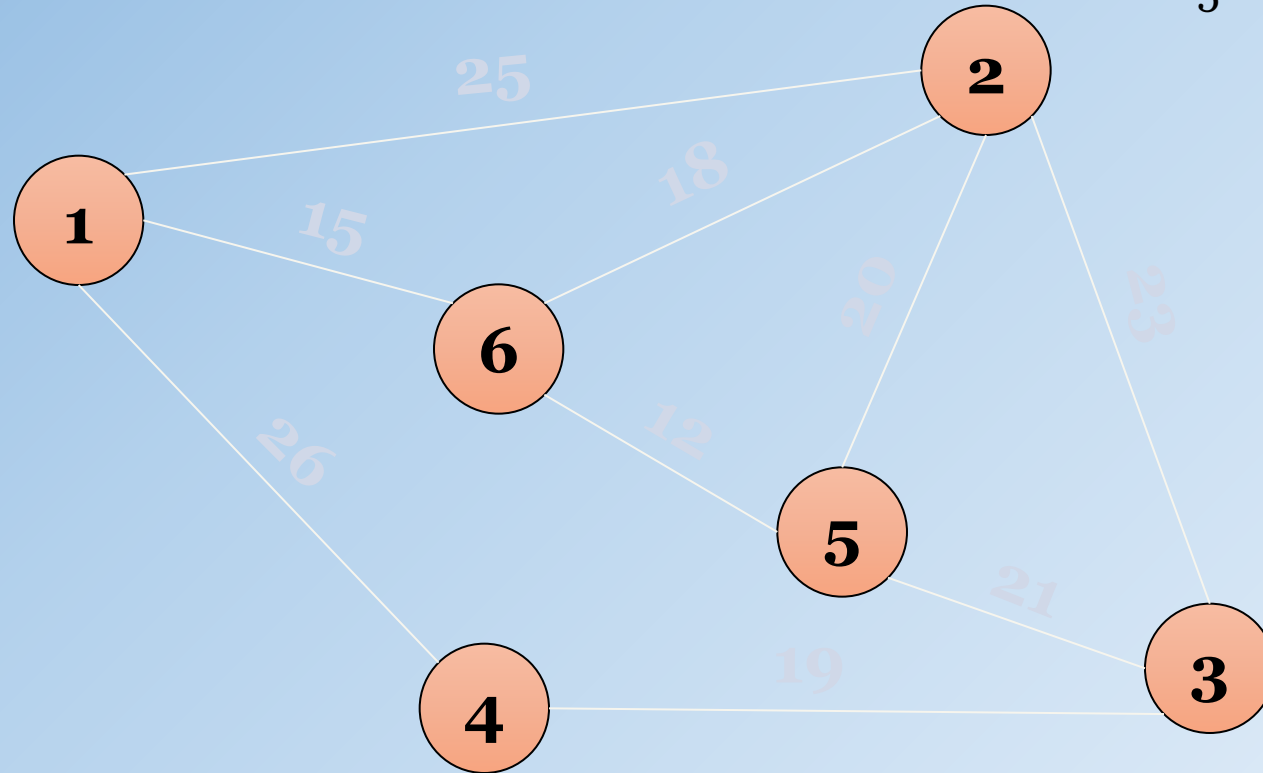
пуск



Задача 2

Найдем ребро минимального веса и добавим его в остовный подграф.

Образуются связное подмножество вершин $\{V_5, V_6\}$.



Шаг 2

пуск

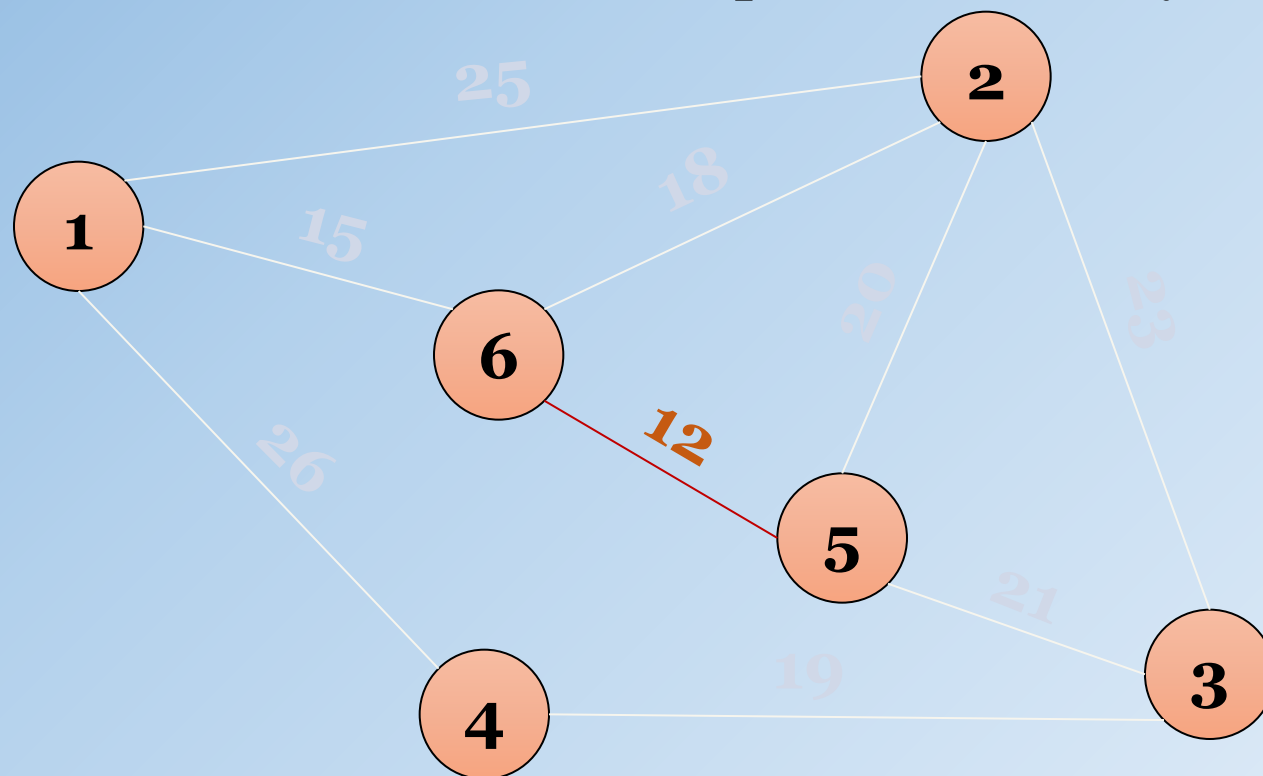


Задача 2

Среди оставшихся ребер найдем ребро минимального веса и добавим его в остовный подграф.

Добавляем в подмножество вершин еще одну $\{V_5, V_6, V_1\}$.

Шаг 3



пуск

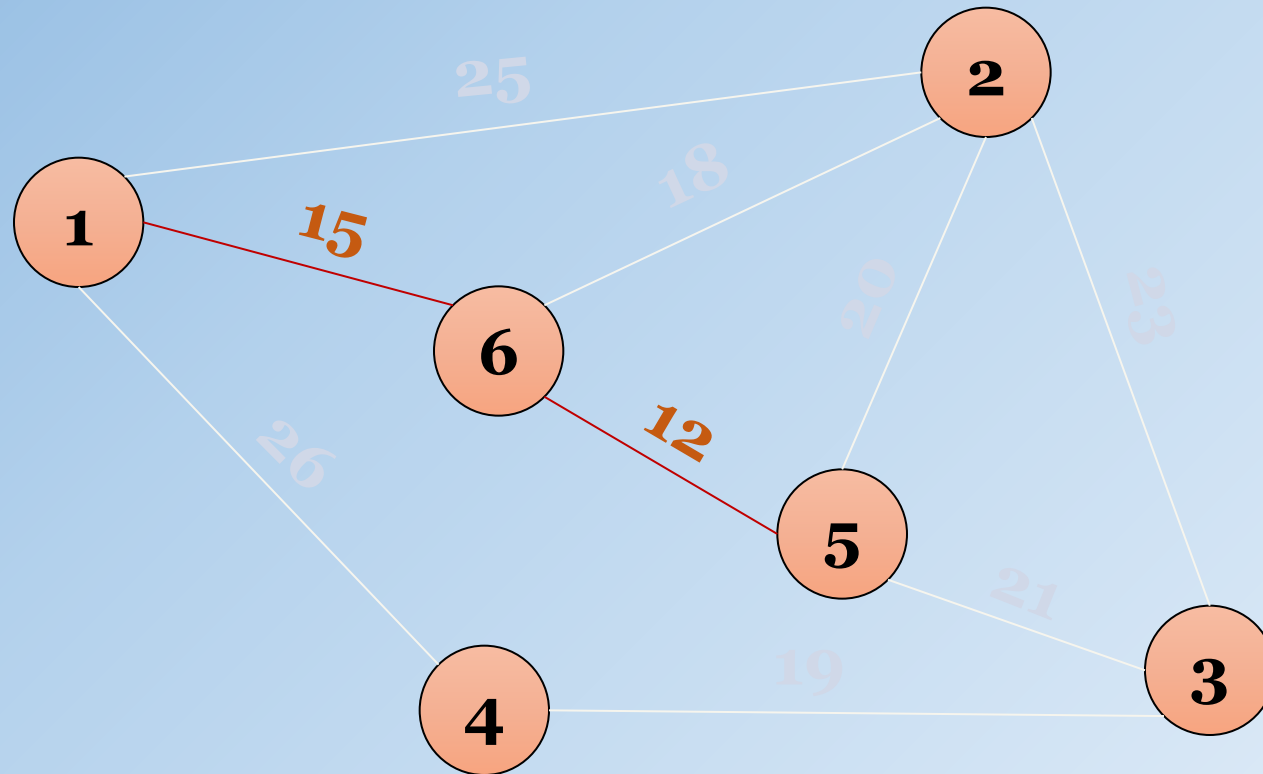


Задача 2

Среди оставшихся ребер найдем ребро минимального веса и добавим его в остовный подграф.

Добавляем в подмножество вершин еще одну $\{V_5, V_6, V_1, V_2\}$.

Шаг 4



пуск

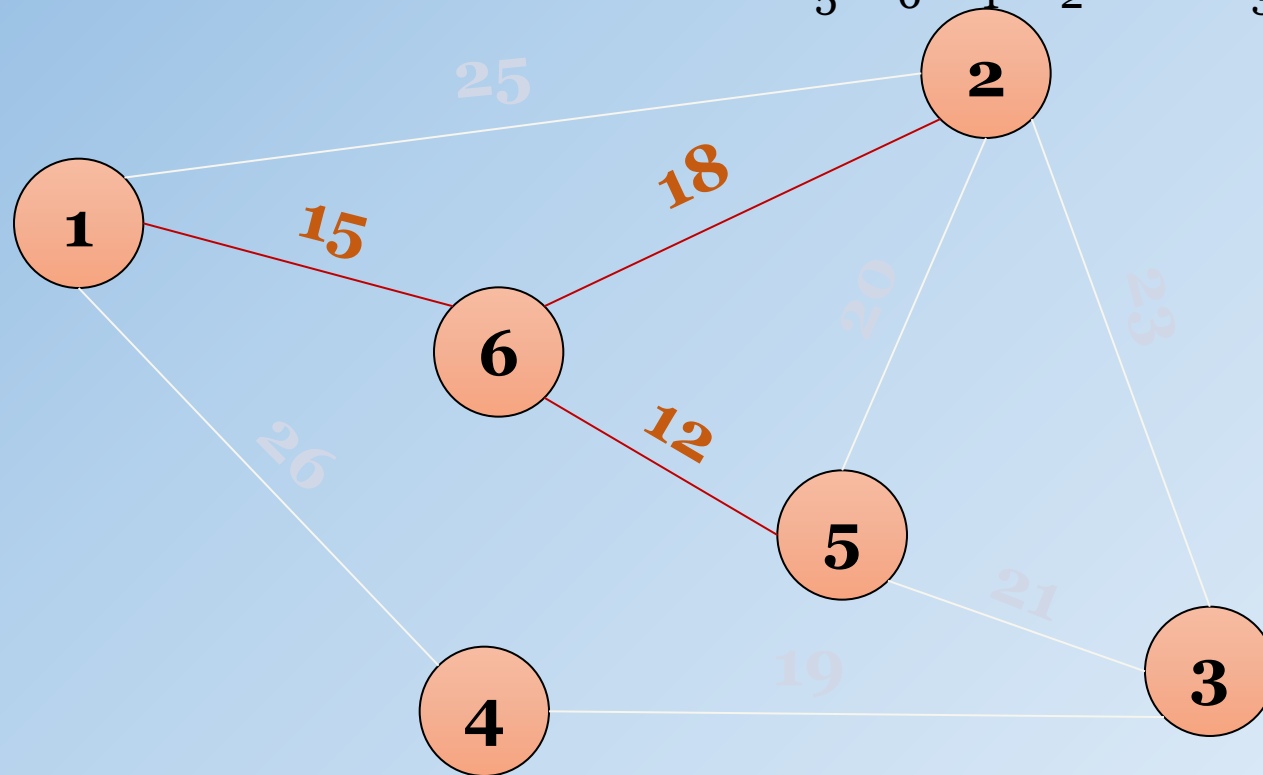


Задача 2

Среди оставшихся ребер найдем ребро минимального веса и добавим его в остовный подграф.

Образуются два подмножества $\{V_5, V_6, V_1, V_2\}$ и $\{V_3, V_4\}$.

Шаг 5



пуск

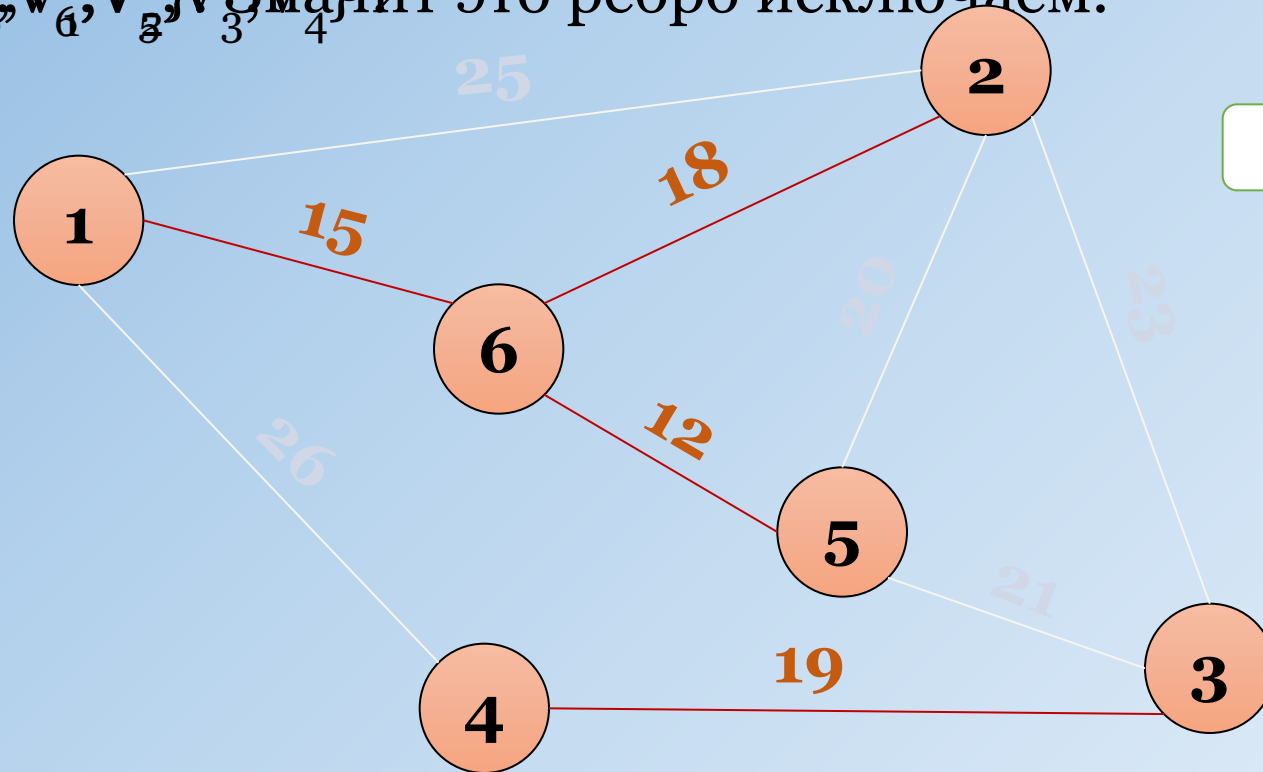


Задача 2

Среди оставшихся ребер найдем ребро минимального веса и добавим его в остовный подграф.

Подобное ребро объединяет два смежных компонента связности $\{V_1, V_2, V_3, V_4, V_5, V_6\}$. Значит это ребро исключаем.

Шаг 6



пуск (2)

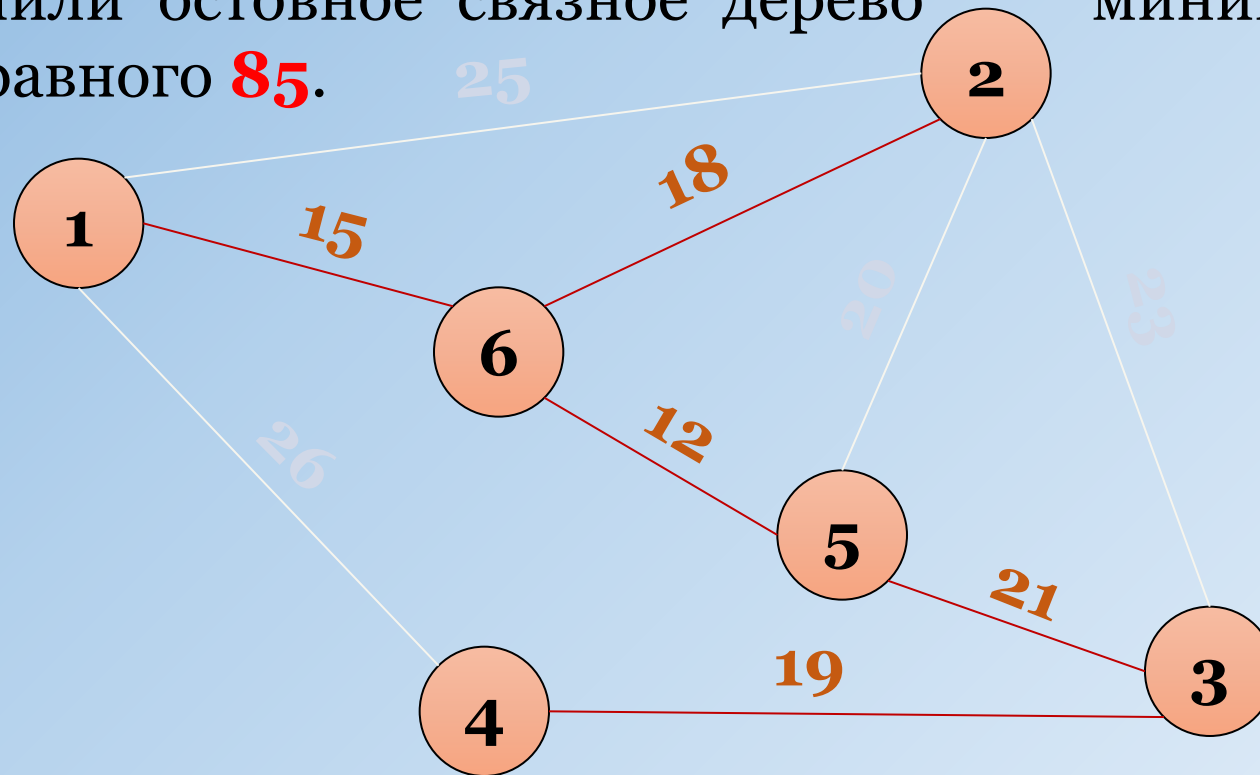


Задача 2

Остальные ребра включать в граф не надо, т.к. все их вершины уже принадлежат одному связному множеству.

Получили остовное связное дерево минимального веса, равного **85**.

Итого



Вопросы

Построенный граф (в задачах 1 и 2) является

- **ОСТОВНЫМ**

В граф включены все вершины

- **СВЯЗНЫМ**

Все вершины в графе можно соединить маршрутами

- **ДЕРЕВОМ**

В графе отсутствуют циклы

- **С МИНИМАЛЬНЫМ ВЕСОМ**

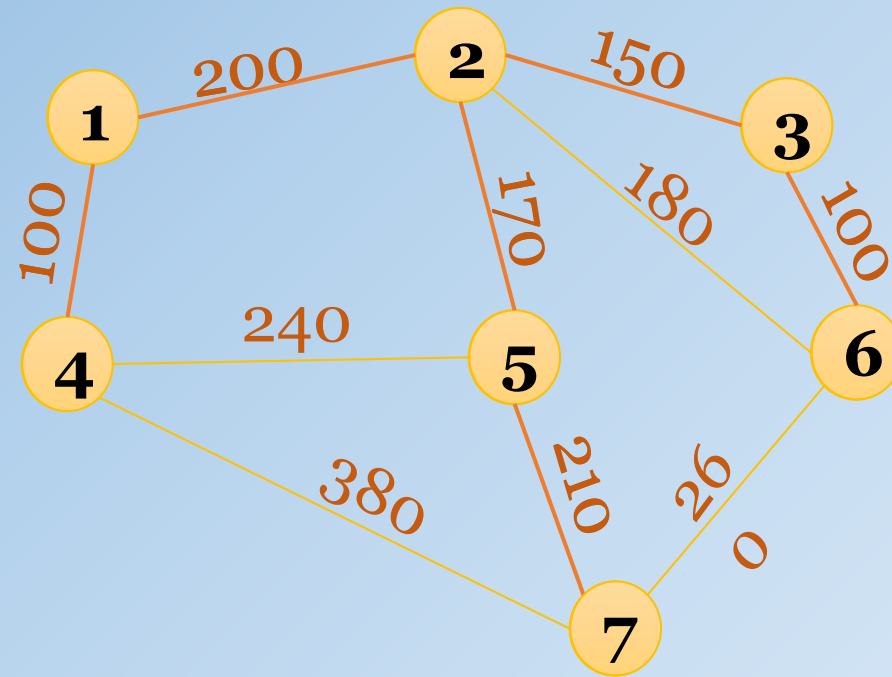
В граф последовательно включались ребра, отсортированные по возрастанию весов

Почему?



Задача 3

На строительном участке необходимо создать телефонную сеть, соединяющую все бытовки. Для того, чтобы телефонные линии не мешали строительству, их решили проводить вдоль дорог. Схема участка изображена на рисунке.



Ответ

Каким образом провести телефонные линии, чтобы их общая длина была минимальной?
Общая длина телефонной линии равна **930** метров

Литература

- Занимательные задачи по теории графов: Учеб.-метод. пособие / О. И. Мельников. – Изд - е 2-е, стереотип. – Мн.: «ТетраСистемс», 2001
- Информатика и ИКТ. Профильный уровень: учебник для 11 класса / Н. Д. Угринович. – М.: Бином. Лаборатория знаний, 2010.
- Кроссворд создан на сайте и расположен по адресу <http://puzzlecup.com/?guess=3C2D4A01E0522AAU>



ВЫХОД