Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования «Санкт-Петербургский национальный исследовательский университет информационных технологий, механики и оптики» Не кафедра "Вычислительной техники"

Алгоритмы и структуры данных Задание №4

Выполнила: Калугина Марина

Группа: Р3202

г. Санкт-Петербург

2019 г.

1080. Раскраска карты

Обойдем граф в ширину. Если можно покрасить следующий город в синий или красный, не нарушив условие, то красим вершину и переходим к следующей. Если условие нарушается (встречаются 2 города одинакового цвета) - это значит, что покрасить карту в 2 цвета нельзя.

Если после покраски графа остались непосещенное вершины, то это значит, что граф несвязный и обойдем эти вершины в ширину отдельно.

https://github.com/KaluginaMarina/algorithms and data structures/blob/master/1080.cpp

```
int colors[100];
std::vector<int> edge[100];
int n;
void btf(int st) {
  std::queue<int> q;
  q.push(st);
  colors[st] = 0;
  while (!q.empty()) {
     int v = q.front();
     q.pop();
     for (int i = 0; i < edge[v].size(); ++i) {
        int to = edge[v][i];
        if (colors[v] == colors[to]) {
           std::cout << "-1";
           exit(0);
        }
        if (colors[to] == -1) {
           colors[to] = colors[v] == 0 ? 1 : 0;
           q.push(to);
        }
     }
  }
}
int main(){
  std::cin >> n;
  std::fill n(colors, 100, -1); // -1 -- не посещен, 0 -- красный, 1 -- синий
  for (int i = 0; i < n; ++i) {
     int e = -1;
     while (e != 0) {
        std::cin >> e;
        if (e!= 0) {
           edge[i].push_back(e - 1);
           edge[e - 1].push_back(i);
        }
     }
```

```
}
btf(0);

for(int i = 0; i < n; ++i){
    if(colors[i] == -1) {
        btf(i);
    }
    std::cout << colors[i];
}

return 0;
}</pre>
```

1450. Российские газопроводы

Воспользуемся алгоритмом Беллмана-Форда.

Создадим матрицу res, res[i] -- максимальная газопроводность от s до i на данную итерацию На каждой итерации рассматриваем все пути возможные из каждой посещенной вершины. При нахождении нового максимального значения газопроводности в вершину i - обновляем значение res[i]

В итоге получаем вектор res, в котором находятся максимальные значения от s. Если значение res[f] == -1, то эта вершина оказалась не посещенной => такого пути не существует.

https://github.com/KaluginaMarina/algorithms and data structures/blob/master/1450.cpp

```
struct e {
  int a, b, w;
};
std::vector<e> v;
int main() {
  int n, m;
  std::cin >> n >> m;
  std::vector<int> res(510, -1);
  for (int i = 0; i < m; ++i) {
     int a, b, w;
     std::cin >> a >> b >> w;
     v.push\_back(\{a-1,\,b-1,\,w\});
  }
  int s, f;
  std::cin >> s >> f;
  s--;
  f--;
  res[s] = 0;
  for (int i = 0; i < n - 1; ++i) {
```

```
for (int j = 0; j < m; ++j) {
     if (res[v[j].a]!= -1 && res[v[j].b] < res[v[j].a] + v[j].w) {
        res[v[j].b] = res[v[j].a] + v[j].w;
     }
     }
     if (res[f]!= -1) {
        std::cout << res[f];
     } else {
        std::cout << "No solution";
     }
     return 0;
}</pre>
```

1160. Network

Воспользуемся алгоритмом Краскала

Отсортируем ребра по возрастанию. Добавляем в граф ребра, начиная с минимального. Если при добавлении следующего ребра получается цикл, то это ребро не нужно)) В итоге получаем остовное дерево, связанное проводами с минимальными длинами.

https://github.com/KaluginaMarina/algorithms_and_data_structures/blob/master/1160.cpp

```
struct e {
  int a, b, l;
};
int r[1010], t[1010];
int max = 0;
bool cmp(e a, e b) {
  return a.l < b.l;
}
int find(int x) {
  if (x != t[x]) t[x] = find(t[x]);
  return t[x];
}
int main() {
  int n, m;
  std::cin >> n >> m;
  std::vector<e> v;
  for (int i = 0; i < m; ++i) {
     int a, b, I;
     std::cin >> a >> b >> I;
```

```
v.push_back({a - 1, b - 1, l});
  }
  std::sort(v.begin(), v.end(), cmp);
  for (int i = 1; i \le n; i++) {
     r[i] = 0;
     t[i] = i;
  }
  for (int i = 0; i < m; ++i) {
     int n1 = v[i].a;
     int n2 = v[i].b;
     if (find(n1) != find(n2)) \{
        if (v[i].l > max) {
           max = v[i].l;
        v[i].I *= -1;
        int x = find(n1);
        int y = find(n2);
        if (r[x] > r[y]) t[y] = x;
        else {
           t[x] = y;
           if (r[x] == r[y]) r[y]++;
        }
     }
  }
  std::cout << max << "\n" << n - 1 << "\n";
  for (int j = 0; j < m; ++j){
     if (v[j].I < 0){
        std::cout << v[j].a + 1 << " " << v[j].b + 1 << "\n";
     }
  }
  return 0;
}
```

1160. Currency Exchange

Стратегия задачи похожа на задачу 1450, за исключением того, что теперь максимум ищется по-другому, с учетом того, что за переводы из одной валюты в другую взимается комиссия

Т.е. воспользуемся алгоритмом Беллмана-Форда.

На каждой итерации рассматриваем все пути возможные из каждой посещенной вершины. При нахождении нового максимального значения - обновляем значение nd В итоге получаем вектор, в котором находятся максимальные значения от начальной

```
struct e {
  int a, b;
  double r, c;
};
std::vector<e> ve;
double nd[110];
int main() {
  int n, m, s;
  double v;
  std::cin >> n >> m >> s >> v;
  nd[s] = v;
  for (int i = 0; i < m; ++i) {
     int a, b;
     double rab, cab, rba, cba;
     std::cin >> a >> b >> rab >> cab >> rba >> cba;
     ve.push_back({a, b, rab, cab});
     ve.push_back({b, a, rba, cba});
  }
  for (int i = 0; i < n - 1; ++i) {
     for (int j = 0; j < ve.size(); ++j) {
        if (nd[ve[j].b] - (nd[ve[j].a] - ve[j].c) * ve[j].r < 0.000001) {
           nd[ve[j].b] = (nd[ve[j].a] - ve[j].c) * ve[j].r;
        }
     }
  }
  for (int i = 0; i < ve.size(); ++i) {
     if ((nd[ve[i].a] - ve[i].c) * ve[i].r - nd[ve[i].b] > 0.000001) {
        std::cout << "YES";
        return 0;
     }
  };
  std::cout << "NO";
  return 0;
}
```

1806. Мобильные телеграфы

Решение можно разделить на 2 логические части - построение графа и поиск кратчайшего пути.

Для построения графа при добавлении нового телеграфа проверяем все возможные комбинации для определения всех связей (меняем каждую цифру на другую и пробуем переставить каждую пару чисел в номере телеграфа).

Если получился номер уже существующего телеграфа, то добавляем связь между вершинами (с весом -- длинной общего префикса)

После построения графа воспользуемся алгоритмом Дейкстры для поиска кратчайшего пути.

https://github.com/KaluginaMarina/algorithms and data structures/blob/master/1806.cpp

```
const int N = 50005;
const int M = 20000005;
const int max_ = 0x3f3f3f3f;
int n:
int val[15]; // значение для перехода
std::string ch[N]; // номера телеграфов
std::map<long long, int> mp; // мапа всех вершин
struct edge { // все связи в графе
  int v, w, next;
} edge[M];
int head[N], ec;
int dis[N], par[N];
bool vis[N];
std::vector<int> vec;
struct pp{
  int d, u;
  bool operator < (const pp &cmp) const {
     return d > cmp.d;
  }
};
void add_edge(int u, int v, int w) {
  edge[ec] = \{v, w, head[u]\};
  head[u] = ec++;
};
std::vector<long long> py;
//для определения всех связей между телеграфами
void deal(int id) {
  long long tmp = 0;
  // восстановление номера телеграфа
  for (int i = 0; i < 10; ++i) {
     tmp = tmp * 10 + ch[id][i] - '0';
  const long long tt = tmp;
  //поиск связи при замене одной цифры
  for (int i = 0; i < 10; ++i) {
     for (int j = 0; j < 10; ++j) {
       tmp = tmp - (ch[id][i] - '0' - j) * py[i];
        auto it = mp.find(tmp);
       if (it != mp.end()) {
          int len = 0;
```

```
int idx = it->second;
          while (len < 9 \&\& ch[id][len] == ch[idx][len]) {
             len++;
          }
          add_edge(id, idx, val[len]);
          add_edge(idx, id, val[len]);
       }
       tmp = tt;
     }
  }
  //поиск связи при смене 2-х цифр местами
  for (int i = 0; i < 10; ++i) {
     for (int j = i + 1; j < 10; ++j) {
        int t1 = ch[id][i] - '0';
       int t2 = ch[id][j] - '0';
        tmp = tmp - (t1 - t2) * py[i] - (t2 - t1) * py[j];
        auto it = mp.find(tmp);
        if (it != mp.end()){
          int len = 0;
          int idx = it->second;
          while (len < 9 && ch[id][len] == ch[idx][len]){
             len++;
          add_edge(id, idx, val[len]);
          add_edge(idx, id, val[len]);
       }
       tmp = tt;
     }
  }
  mp.insert({tt, id});
}
// Алгоритм Дейкстры для поиска кратчайшего маршрута
void dcstr(int x){
  std::priority_queue<pp> pq;
  dis[x] = 0;
  pq.push({dis[x], x});
  while (!pq.empty()){
     int u = pq.top().u;
     pq.pop();
     if (vis[u]) {
        continue;
     vis[u] = true;
     for (int i = head[u]; i != -1; i = edge[i].next) {
        int v = edge[i].v;
        if (dis[v] > dis[u] + edge[i].w){
          par[v] = u;
          dis[v] = dis[u] + edge[i].w;
          pq.push({dis[v], v});
       }
```

```
}
  }
}
int main() {
  long long tmp = 1;
  for (int i = 0; i < 10; ++i) {
     py.push_back(tmp);
     tmp *= 10;
  }
  std::reverse(py.begin(), py.end());
  std::cin >> n;
  memset(head, -1, sizeof(head));
  ec = 0;
                             // счетчик узлов
  for (int i = 0; i < 10; ++i) {
     std::cin >> val[i];
  }
  for (int i = 1; i \le n; ++i) {
     std::cin >> ch[i];
     deal(i);
  }
  memset(dis, max_, sizeof(dis));
  par[1] = -1;
  dcstr(1);
  if (dis[n] == max_){
     std::cout << "-1";
     return 0;
  }
  std::cout << dis[n] << "\n";
  int x = n;
  while(x != -1){
     vec.push_back(x);
     x = par[x];
  reverse(vec.begin(), vec.end());
  std::cout << vec.size() << "\n";
  for (int i = 0; i < vec.size(); ++i){
```

```
std::cout << vec[i] << (i == vec.size() - 1? "\n" : " ");
}
return 0;
}
```