浙江工艺大学

算法分析与设计实验报告

(2021级)



实验题目	实验 6
学生姓名	温家伟
学生学号	202103151422
专业班级	大数据分析 2101
所在学院	理学院
提交日期	2023-5-29
实验目的	
掌握回溯法的解题步骤	
第七章 回溯算法	
实验内容	

1.旅行售货员

7-1 旅行售货员 分数 10

全屏浏览题目 切换布局

作者 任唯 单位 河北农业大学

某售货员要到若干城市去推销商品,已知各城市之间的路程(或旅费)。他要选定一条从驻地出发,经过每个城市一遍,最后回到驻地的路线,使总的路程(或总旅费)最小。

输入格式:

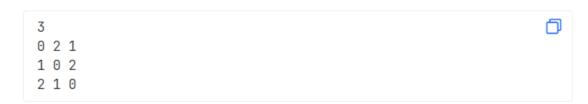
第一行为城市数n

下面n行n列给出一个完全有向图,如 i 行 j 列表示第 i 个城市到第 j 个城市的距离。

输出格式:

一个数字,表示最短路程长度。

输入样例:



输出样例:

3

2.单源最短路径

7-2 单源最短路径 分数 10

全屏浏览题目 切换布局

作者 朱允刚 单位 吉林大学

请编写程序求给定正权有向图的单源最短路径长度。图中包含n个顶点,编号为0至n-1,以顶点0作为源点。

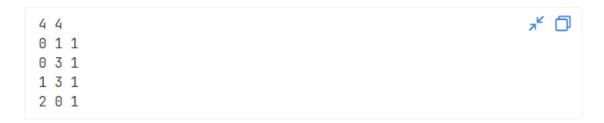
输入格式:

输入第一行为两个正整数n和e,分别表示图的顶点数和边数,其中n不超过20000,e不超过1000。接下来e行表示每条边的信息,每行为3个非负整数a、b、c,其中a和b表示该边的端点编号,c表示权值。各边并非按端点编号顺序排列。

输出格式:

输出为一行整数,为按顶点编号顺序排列的源点0到各顶点的最短路径长度(不含源点到源点),每个整数后一个空格。如源点到某顶点无最短路径,则不输出该条路径长度。

输入样例:



输出样例:

1 1 代码长度限制 16 KB

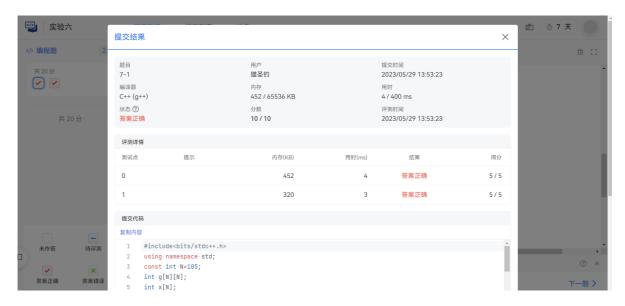
实验结果及相应代码

1.旅行售货员

1.1 PTA提交代码截图

```
int x[N];
5
     int · n;
6
7
     int ans=0x3f3f3f3f;
     int now=0;
8
     void TSP(int · u)
9
     {
0
1
          if(u>n)
          {
2
               if(now+g[x[n]][x[1]] < ans)
3
               {
4
                   ans=now+g[x[n]][x[1]];
5
               }
6
          }
7
          else
8
          {
9
              for(int i=u;i<=n;i++)</pre>
0
1
               {
                   if(g[x[u-1]][x[i]]!=0x3f3f3f3f&&now+g[x[u-1]]
2
                   {
3
                        swap(x[u],x[i]);
4
                        now+=g[x[u-1]][x[u]];
5
                        TSP(u+1);
6
                        now-=g[x[u-1]][x[u]];
7
                        swap(x[u],x[i]);
8
                   }
9
               }
0
          }
1
     }
2
     int main()
3
     {
4
5
          cin>>n;
          memset(g, 0x3f, sizeof(g));
6
          for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
7
8
          {
              for(int j=1;j<=n;j++)</pre>
9
               {
0
                   cin>>g[i][j];
1
```

1.2 PTA提交代码结果截图



1.3 算法分析

使用回溯法可以枚举所有情况(全排列),从而求出最优解。

- 将起始点作为当前点。
- 从当前点开始,前往没有遍历过的点。
- 在第一次回到起始点时,判断是否遍历了所有点。
- 如果是,则更新最优解,然后返回上一个节点(回溯到上一个分支)。
- 如果不是,则继续前往未访问过的节点。
- 直到所有情况都枚举完毕。

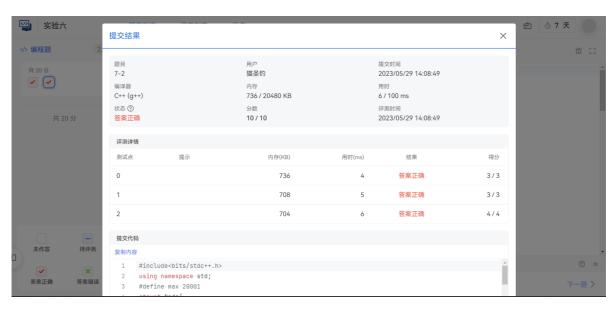
2.单源最短路径

2.1 PTA提交代码截图

```
#include<bits/stdc++.h>
1
 2
      using namespace std;
 3
      #define max 20001
 4
      struct Node{
 5
           int to;
           int val;
 6
7
           int next;
      } node[max];
8
      int head[max],n,m,num = 0;
9
      int infinite = 99999;
10
      void add(int from, int to, int val){
11
12
           num++;
13
           node[num].to = to;
           node[num].val = val;
14
           node[num].next = head[from];
15
           head[from] -= num;
16
      } .
17
      void dijkstra(){
18
           int dist[max];
19
           fill(dist, dist + 20001, infinite);
20
           int vis[max] = {0};
21
           for(int i = head[0]; i != 0; i = node[i].next){
22
23
               dist[node[i].to] = node[i].val;
           }
24
25
           vis[0] = 1;
           while(1){
26
27
               int \cdot m \cdot = \cdot -1;
               int min = infinite;
28
29
               for(int i = 0; i < n; i++){
                    if(vis[i] != 1 && dist[i] < min){
30
                         min = dist[i];
31
                         m \cdot = \cdot i;
32
                    }
33
               }
34
               if(m \cdot == \cdot -1) \{ \cdot \}
35
36
                    break;
               }
37
               vis[m] -= ·1:
38
```

```
for(int i = head[m]; i != 0; i = node[i].next){
39
40
                    if(vis[node[i].to] != 1 && min + node[i].val
41
                         dist[node[i].to] = min + node[i].val;
42
                    }
43
               } -
44
           } -
45
           for(int i = 0; i < n; i++){</pre>
46
               if(dist[i] != infinite){
47
                    cout << dist[i] << ' ':
48
               }
49
50
           }
      } .
51
      int main(){
52
           memset(head, 0, sizeof(head));
53
54
           cin ->> · n ·>> · m;
           for(int i = 0; i < m; i++){</pre>
55
               int from, to, val;
56
57
               cin >> from >> to >> val;
               add(from, to, val);
58
           }.
59
           dijkstra();
60
61
```

2.2 PTA提交代码结果截图



2.3 算法分析

首先使用邻接表(链式前向星)存储图,每个节点维护一个存储边的数组,记录从该节点出发的所有边。然后采用 Dijkstra 算法求解单源最短路径。

1. 初始化:

用 dist[i] 记录源点 0 到 i 的最短距离,起初全部初始化为正无穷,即不存在一条从源点到达该节点的路径。

用 st[i] 记录节点 i 是否已访问过,起初全部初始化为 false。

- 1. 循环过程:
- (1) 在未确定最短路的点中,找到到源点 0 距离最小的点 u。
- (2) 更新 u 的所有相邻节点 v 的距离。如果源点 0 到 v 的距离大于源点 0 到 u 的距离加上 u 到 v 的距离,说明存在从源点到 v 更短的路径,更新 dist[v] 记录的最短距离。
- (3) 重复(1)和(2),直到源点到所有其他点的最短路径都被确定。

最后输出按顶点编号顺序排列的源点0到各顶点的最短路径长度。