搜博主文章

⑤ 发Chat

: 目录视图

登录 注册

学不可以已

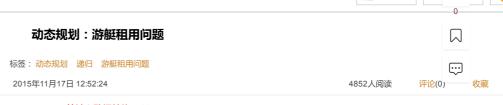
多读书、多看报、少吃零食、多睡觉 (Q群:532232743)











版权声明:本文为博主原创文章,未经博主允许不得转载,否则将被起诉。 https://blog.csdn.net/Artprog/article/details/49886021

问题描述:

长江游乐俱乐部在长江上设置了n个游艇出租站,游客可以在这些游艇出租站用游艇,并在下游任何一个流站归还游艇,游艇出租站i到j之间的租金是rent(i,j),其中1<=i<j<=n。试设计一个算法使得游客租用的低。

这是一道典型的动态规划问题。解题的思路是,既然要得到最小的花费,那么就从最底层开始,逐层向一两个站之间的最小花费,并记录在数组中,有记录的就不必再算了。其中两个站可能是相邻的,也可能为的。然后要得到方案,就需要对费用进行递归检测,比如:如果J、K两站之间的最小费用为M,但是J、间的某一站P满足:JP最小费用+PK最小费用等于JK最小费用,同时JK最小费用不等于由J直接到K的费用P站肯定是其中一个租船点。如果JK最小费用等于由J直接到K的费用,那么J和K必定是两个租船点,且其它船点。在递归的过程中将这些租船点记录下来,就得到了最优方案。

代码如下:

```
[cpp]
     #include <iostream>
 1.
     #include <memorv.h>
 3.
      #include <stdio.h>
 4.
      #define N 200
      using namespace std;
      int p[N][N]; //p[i][j]为i到j的最小费用
 6.
                     //存储数据
      int r[N][N]:
      int mark[N][N]; //记录是否已经计算过最小费用,避免重复计算
 8.
                                             //求最小费用
 9.
      int smallestFee(int start, int ende);
      void findPath(int start, int ende);
                                              //求最小费用方案
11.
      int answer[N];
12.
13.
      int main()
14.
15.
          while(1 == scanf("%d", &n)) //读取数据
16.
17.
18.
              memset(answer, 0, sizeof(answer));
19.
              memset(mark, 0, sizeof(mark));
              for(int i = 1; i <= n - 1; ++i)</pre>
20.
21.
22.
                  for(int j = i + 1; j <= n; ++j)</pre>
23.
                      scanf("%d", &r[i][j]);
24.
25.
26.
              smallestFee(1, n);
27.
              printf("Smallest cost: %d\n", p[1][n]); //输出最小费用
28.
              //找出最优解
29.
30.
              findPath(1, n);
              printf("Path: 1->");
31.
32.
              for(int i = 1; i < n; ++i)</pre>
33.
                  if(answer[i] != 0) printf("%d->", answer[i]);
34.
              printf("%d\n\n", n);
35.
              while(getchar()!='\n') //剔除空格,为下一次测试做准备
36.
37.
                 continue;
```

```
Qt (3)
数字图像处理 (2)
C/C++ (7)
Python (8)
编程练习 (11)
WEB开发 (4)
Java (1)
Linux礼记 (8)
数值分析 (1)
```

```
    文章存档

    2018年2月 (6)

    2017年7月 (2)

    2017年6月 (1)

    2017年5月 (1)

    2017年4月 (17)
```

阅读排行	
Qt发布错误:无法定位程序输	(8962)
机器学习笔记03: Normal e	(8185)
机器学习笔记02:多元线性回	(7905)
机器学习笔记04:逻辑回归(L	(7227)
机器学习笔记05:正则化(Re	(7034)
图像的灰度直方图介绍	(7002)
Coursera机器学习 week4 神	(6373)
Python3中替代Python2中cm	(6278)
机器学习笔记07:神经网络的	(6106)
机器学习笔记01:线性回归(Li	(5928)

```
最新评论
 《篔法第四版》环境搭建
qq_41096402 : [reply]u014361923[/reply] 万
分感谢!!!
Coursera Stanford...
weixin_39980693 : 能给我发一个笔记完整版
么,谢谢分享,我的邮箱是sallyjfzhu@gmail.co
机器学习笔记03: Normal e
zxhohai:楼主,对于x^Tx不可逆的情况,我们
可不可以通过增加正则化项解决呢,这时\theta=(\lambdaE-X
^TX)^-...
感知机的 python 实现
Yoxode: while 循环是不是写的有问题啊。。循
环里面没有令separated = True , 所以循环终
īŁ.,
感知机的 python 实现
ganleiboy: [code=python] [/code]# 可以在博
主文章的基础上稍作修改,使用模型f(x)...
感知机的 python 实现
ganleiboy:请问楼主,在你的程序中,感知机模
型是f(x) = sign(w·x)吗? 因为我看程序里面只有
《机器学习实战》读书笔记4:决策树...
风影楼前:您好,多数表决最后返回的函数您写
错了,应该是返回sortedClassCount[0][0],您
《算法第四版》环境搭建
lee_pupil :您好,我的StdIn和StdOut都能用,
但是就是StdDraw用不了, 这该怎么解决?
```

联系我们

感知机的 python 实现

感知机的 python 实现

mport numpy as np

```
39.
40.
     }
41.
42.
      int smallestFee(int start, int ende)
43.
                                          //分解到只剩下2个站
         if(start + 1 == ende)
45.
         {
46.
             p[start][ende] = r[start][ende];
47.
              mark[start][ende] = 1;
                                                                                            6
48
              return r[start][ende];
49.
                                                                                             0
                                             //假设直接从start到ende为最小花费
         p[start][ende] = r[start][ende];
50.
51.
         int k, x1, x2;
                                                                                            \square
52.
         for(k = start + 1; k < ende; ++k)
                                                  //找从start到ende的最小花费
53.
54.
              //计算过最小费用则不用再次计算
                                                                                            \overline{\odot}
             if(mark[start][k] != 1) x1 = smallestFee(start, k);
55.
56.
              else x1 = p[start][k];
57
              if(mark[k][ende] != 1) x2 = smallestFee(k, ende);
58.
              else x2 = p[k][ende];
59.
              if(p[start][ende] > x1 + x2)
60.
61.
                 p[start][ende] = x1 + x2;
62.
         mark[start][ende] = 1; //已经计算过标记为1
63.
64.
         return p[start][ende];
     }
65.
66.
67.
      void findPath(int start, int ende)
68.
         if((start + 1 == ende) || (p[start][ende] == r[start][ende])) //寻找到相邻位置,或者已经是最便宜
69.
      位置
70
71.
              answer[ende] = ende;
72.
             return;
73.
74.
         for(int k = start + 1; k < ende; ++k)</pre>
75.
76.
              if(p[start][k] + p[k][ende] == p[start][ende])
77.
              {
78.
                 findPath(start, k):
79.
                 findPath(k, ende);
80.
                 return;
                           //找到了直接返回
                                                                                            ෯
81.
82.
83.
         return:
84
```

然而上面这种简单的带备忘的朴素分治算法,效率并不高,最差劲的是在求最小花费的过程中,不能同时优方案。下面给出一种更好的方法。

这种方法假定第一次还的位置为k,从1直接到k是最优的(k从2到n循环)。然后递归调用此方法,求得k优方案和花费。这种方法是一种自顶向下的计算方法,也用到了备忘录。待会儿再给出一种非递归的自顺方法。

```
[cpp]
1.
      #include <iostream>
2.
     #include <memory.h>
      #include <stdio.h>
3.
4.
      #define N 200
      using namespace std;
5.
      int r[N][N]; //存储数据
6.
7.
      int p[N][N];
                     //记录最小花费
8.
      int smallestFee(int start, int n);
                                           //求最小费用
9.
      int answer[N];
10.
11.
      int main()
12.
13.
          int n;
14.
          while(1 == scanf("%d", &n)) //读取数据
15.
16.
              memset(answer, 0, sizeof(answer));
17.
              memset(p, 0, sizeof(p));
18.
              for(int i = 1; i <= n - 1; ++i)</pre>
19.
              {
20.
                  for(int j = i + 1; j <= n; ++j)</pre>
                      scanf("%d", &r[i][j]);
21.
22.
23.
24.
              printf("Smallest cost: %d\n", smallestFee(1, n)); //输出最小费用
25.
              //输出方案
```

qq_28930965 : [reply]qq_28930965[/reply]

qq_28930965 : [reply]qq_28930965[/reply] i



请扫描二维码联系客服 webmaster@csdn.net **2**400-660-0108 ▲ QQ客服 ● 客服论坛

关于 招聘 广告服务 📸 百度 ©1999-2018 CSDN版权所有 京ICP证09002463号

经营性网站备案信息 网络110报警服务 中国互联网举报中心

北京互联网违法和不良信息举报中心

动态规划:游艇租用问题 - CSDN博客

```
26.
             printf("Path: 1->");
27.
             for(int i = 2; i < n; ++i)</pre>
28.
                 if(answer[i] != 0) printf("%d->", answer[i]);
29.
             printf("%d\n\n", n);
30.
             while(getchar()!='\n') //剔除后续字符,为下一次输入做准备
31.
32.
                 continue;
33.
         }
34.
         return 0;
                                                                                          6
35.
     }
36.
                                                                                           0
     /*自顶向下递归计算*/
37.
     int smallestFee(int start, int n)
38.
                                                                                           39.
40.
         if(start == n)
41.
         {
                                                                                          ···
             p[start][n] = r[start][n];
42.
43.
             return 0;
44
45.
46.
         int smallest = 1 << 10;</pre>
47.
         int x;
         for(int k = start + 1; k <= n; ++k)</pre>
48.
49
50.
             int temp = r[start][k];
51.
             if(p[k][n] != 0) //如果计算过就不必再计算
                temp += p[k][n];
52.
53.
             else
54.
                 temp += smallestFee(k, n);
55.
             if(temp < smallest)</pre>
56.
57.
             {
58.
                 smallest = temp;
59.
                 x = k;
60.
             }
61.
         }
                                    //记录最优的归还站点位置
         answer[x] = x;
62.
63.
         p[start][n] = smallest;
                                   //记录最优花费
64.
         return smallest;
65. }
```

上面两种递归方法,因为带备忘录,所以没有重复计算,计算最小花费的时间复杂度均为O(n²),但第二种更好一 为在计算的过程中就能构建最优方案,而且第一种还用另一个函数计递归求解了最优方案。

下面给出一种非递归的方法,很容易知道时间复杂度也为O(n²),但是不需要备忘录,其在求解最小费用E 能够构造最优解。这是一种自底向上的方法。假若把n个站从左到右排成一排,左边为1(起点),右边 点)。先计算1到k的最优值,在根据1到k的最优值,计算1到k+1的最优值,最后得到1到n的最优值。

代码如下:

```
[cpp]
     #include <iostream>
 1.
     #include <memory.h>
 2.
     #include <stdio.h>
      #define N 200
 4.
     using namespace std;
 5.
     6.
 7.
 8.
     int smallestFee(int start, int n); //求最小费用
 9.
     int answer[N];
10.
11.
      int main()
12.
13.
         int n;
         while(1 == scanf("%d", &n)) //读取数据
14.
15.
16.
             memset(answer, 0, sizeof(answer));
17.
             memset(p, 0, sizeof(p));
18.
             for(int i = 1; i <= n - 1; ++i)</pre>
19.
             {
20.
                 for(int j = i + 1; j <= n; ++j)</pre>
                     scanf("%d", &r[i][j]);
21.
22.
23.
24.
             printf("Smallest cost: %d\n", smallestFee(1, n)); //输出最小费用
25.
             //输出方案
26.
             printf("Path: 1->");
27.
             for(int i = 2; i < n; ++i)</pre>
28.
                 if(answer[i] != 0) printf("%d->", answer[i]);
             printf("%d\n\n", n);
29.
30.
```

```
31.
             while(getchar()!='\n') //剔除后续字符,为下一次输入做准备
32.
                continue;
33.
         }
34.
         return 0;
35.
    }
36.
     /*自底向上计算*/
37.
38.
     int smallestFee(int start, int n)
39.
                                                                                     6
         //这两层循环,由左至右,计算了在下次停靠归还游艇之前的最小费用
40.
41.
         for(int i = 2; i <= n; ++i)</pre>
                                                                                      0
42.
            int x = 2 << 10:
43.
                                                                                     44.
            int temp;
45.
             for(int j = 1; j < i; ++j)</pre>
46.
                                                                                     \overline{\odot}
                //如果从1到j站的最小费用加上从j直接到i站的费用比之前的最优方案更优,则选择这种方案
47.
                if(r[j][i] + p[1][j] < x)</pre>
48.
49
50.
                    x = r[j][i] + p[1][j];
51.
                    temp = j;
52.
53.
            }
                                  //记录最少花费
54.
             p[1][i] = x;
55.
             answer[temp] = temp;
                                 //记录最优方案的归还站点
56.
57.
         return p[start][n];
58. }
```

后面两种方法的思路是在看《算法导论》动态规划章节的过程中得来的,如果文中有错误请批评指正。

- 上一篇 图像的灰度直方图介绍
- 下一篇 动态规划:钢条切割问题实现

看 Python 如何诠释"薪"时代

杳看更多>>

Python全栈开发包含Python爬虫、前端、网站后台、Python机器学习与数据指从0基础小白到Python企业级web开发达人、自动化运维开发能手的进击,课程企业项目实战演练,全面系统学习python编程语言,从容应对企业中各式各样的

您还没有登录,请[登录]或[注册]

算法之租用游艇问题



一、问题描述: 长江游艇俱乐部在长江上设置了n个游艇出租站1,2,3...,n。有课可以在这些游艇出租站用游艇,并在下河一个游艇出租站归还游艇。游艇出租站到游艇出租站;之间的租金为r(i,j),1...

租用游艇问题



租用游艇问题 长江俱乐部在长江设置了n个游艇出租站1,2,...n,游客可在这些游艇出租站租用游艇,并在下游的任何艇出租站归还游艇。游艇出租站到游艇出租站;之间的租金...

|洛谷|动态规划|P1359 租用游艇



https://www.luogu.org/problem/show?pid=1359 挺简单的一道区间DP,注意半矩阵的读入 #include #in nclud...

游艇租用问题2



上一篇 blog 中用了一种方法来解决这个问题。在看别人博客时,发现可以用一维数组两重循环来解决。 状态转移方程: min(dp(i),dp(j)+r(j,i)); ...

学习动态规划之游艇租用问题



一、问题描述: 长江游艇俱乐部在长江上设置了n个游艇出租站1,2,3...,n。游客可以在这些游艇出租站用游艇,并在下》 一个游艇出租站归还游艇。游艇出租站i到游艇出租站j之间的租金为r(i,j...



租用游艇问题



用动态规划解决(C语言) 一、问题描述:长江游艇俱乐部在长江上设置了n个游艇出租站1,2,3...,n。有课可以在这些 站用游艇,并在下游的任何一个游艇出租站归还游艇。游艇出租站i到游艇...

游艇租用问题(动态规划)



一、问题描述: 长江游艇俱乐部在长江上设置了n个游艇出租站1,2,3...,n。有课可以在这些游艇出租站用游艇,并在下》 一个游艇出租站归还游艇。游艇出租站i到游艇出租站i之间的租金为r(i,j),1...

租用游艇问题



长江俱乐部在长江设置了n个游艇出租站1,2,...n,游客可在这些游艇出租站租用游艇,并在下游的任何一个游艇出租站归; 游艇出租站i到游艇出租站j之间的租金为r(i,j),设计一个算法,计算出从出租站...

【动态规划】租用游艇问题



Description 长江游艇俱乐部在长江上设置了n个游艇出租站1,2,...,n。游客可在这些游艇出租站租用游艇,并在下游 个游艇出租站归还游艇。游艇出租站i到游艇出租站j之间的租金为...

动态规划之游艇租用问题



最近老师在将动态规划,

游艇出租站最少费用, 动态规划算法!



题目:长江港口出租游艇,有1,2....n个出租站点,游客可在这个某出租站点租游艇,然后在下游任一出租站点归还游艇。 站i到j的出租费用为r(i,j);1分析:假设出租站点1到出租站点n的...

租用游艇问题



2014年01月10日 10:39 403B

算法设计租用游艇问题



下载 2009年06月25日 16:26 809B

【dp】租用游艇问题



问题描述: 长江游艇俱乐部在长江上设置了n个游艇出租站1,2,...,n。游客可在这些游艇出租站租 用游艇,并在下 一个游艇出租站归还游艇。游艇出租站i 到游艇出租站j 之间的租 ...

动态规划:游艇租用问题



🍏 Artprog 2015年11月17日 12:52 🚨

问题描述:长江游乐俱乐部在长江上设置了n个游艇出租站,游客可以在这些游艇出租站用游艇,并在下游任何一个游艇还游艇,游艇出租站到j之间的租金是rent(i,j),其中1这是一道典型的动...

