**算法设计与分析实验报告**

**指导老师: 曲衍鹏**

**姓 名: 汪广鑫**

**学 号:1120200298**

**实验日期:2020.12.21**

**采用动态规划方法实现多边形游戏问题**

**一、实验目的**

1，算法解决问题

给定N个顶点的多边形，每个顶点标有一个整数，每条边上标有+(加)或是×(乘)号，并且N条边按照顺时针依次编号为1~N。

**二、实验内容**

1、编程实现采用动态规划方法求解多边形游戏问题的算法。

2、问题描述：(1) 首先，移走一条边。 (2) 然后进行下面的操作： 选中一条边E，该边有两个相邻的顶点，不妨称为V1和V2。对V1和V2顶点所标的整数按照E上所标运算符号(+或是×)进行运算，得到一个整数；用该整数标注一个新顶点，该顶点代替V1和V2 。 持续进行此操作，直到所有边都被删除，游戏结束。游戏的得分就是所剩顶点上的整数值。

3、设m[i,j,0]是链p(i,j)合并的最小值，而m[i,j,1]是最大值。若最优合并在op[i+s]处将p(i,j)分为两个长度小于j的子链的最大值和最小值均已计算出。即：

a=m[i,s,0] b=m[i,s,1] c=m[i+s+1,j,0] d=m[i+s+1,j,1]

(1) 当op[i+s]=’+’时

m[i,j,0]=a+c ；m[i,j,1]=b+d

(2) 当op[i+s]=’\*’时

m[i,j,0]=min{ac,ad,bc,bd}，m[i,j,1]=max{ac,ad,bc,bd}

由于最优断开位置s有1<=s<=j-1的j-1中情况。 初始边界值为 m[i,1,0]=v[i] 1<=i<=n m[i,1,1]=v[i] 1<=i<=n

因为多边形是封闭的，在上面的计算中，当i+s>n时，顶点i+s实际编号为(i+s)modn。按上述递推式计算出的m[i,n,1]记为游戏首次删除第i条边后得到的最大得分。

主链的最大值和最小值可由子链的最大值和最小值得到。

**三、实验原理**

通过动态规划法求解多边形游戏问题

（1）动态规划法的基本思路—从问题的某一个初始解出发逐步逼近给定的目标，以尽可能快的地求得更好的解。当达到某算法中的某一步不能再继续前进时，算法停止。

该算法存在问题：

a)不能保证求得的最后解是最佳的；

b)不能用来求最大或最小解问题；

c)只能求满足某些约束条件的可行解的范围。

（2）实现该算法的过程：

从问题的某一初始解出发；

while 能朝给定总目标前进一步 ；

求出可行解的一个解元素；

由所有解元素组合成问题的一个可行解；

**四、 实验数据**

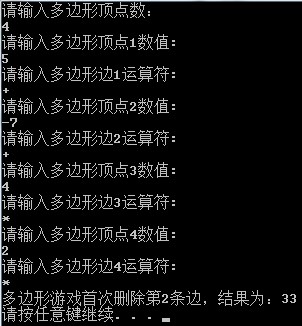
多边形点数 n = 4

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
|  | 顶点 | 运算符 |
| 顶点1 | 5 | + |
| 顶点2 | -7 | + |
| 顶点3 | 4 | \* |
| 顶点4 | 2 | \* |

**五、程序代码**

附后。

**六、实验结果**



#include "stdafx.h"

#include <iostream>

using namespace std;

#define NMAX 100

int N,m[NMAX+1][NMAX+1][2],v[NMAX+1];

char op[NMAX+1];

void MinMax(int n,int i,int s,int j,int &minf,int &maxf);

int PloyMax(int n,int& p);

int main()

{

int p;

cout<<"请输入多边形顶点数："<<endl;

cin>>N;

for(int i=1; i<=N; i++)

{

cout<<"请输入多边形顶点"<<i<<"数值:"<<endl;

cin>>v[i];

m[i][1][0]=v[i];

m[i][1][1]=v[i];

cout<<"请输入多边形边"<<i<<"运算符:"<<endl;

cin>>op[i];

}

cout<<"多边形游戏首次删除第"<<p<<"条边，结果为："<<PloyMax(N,p)<<endl;

return 0;

}

void MinMax(int n,int i,int s,int j,int &minf,int &maxf)

{

int e[5];

int a=m[i][s][0],b=m[i][s][1];

int r=(i+s-1)%n+1;//多边形的实际顶点编号

int c=m[r][j-s][0],d=m[r][j-s][1];

if(op[r-1]=='+')

{

minf=a+c;

maxf=b+d;

}

else

{

e[1]=a\*c;

e[2]=a\*d;

e[3]=b\*c;

e[4]=d\*b;

minf=e[1];

maxf=e[1];

for(int r=2;r<N;r++)

{

if(minf>e[r])minf=e[r];

if(maxf<e[r])maxf=e[r];

}

}

}

int PloyMax(int n,int& p)

{

int minf,maxf;

for(int j=2;j<=n;j++) //迭代链的长度

{

for(int i=1;i<=n;i++)//迭代首次删掉第i条边

{

for(int s=1 ;s<j;s++) //迭代断开位置

{

MinMax(n,i,s,j,minf,maxf);

if(m[i][j][0]>minf) m[i][j][0]=minf;

if(m[i][j][1]<maxf) m[i][j][1]=maxf;

}

}

}

int temp=m[1][n][1];

p=1;

for(int i=2 ;i<=n; i++)

{

if(temp<m[i][n][1])

{

temp=m[i][n][1];

p=i;

}

}

return temp;

}