华南师范大学 ACM-ICPC 集训队 DeDeRong



2019年10月17日

目录

E	录				4	2.5.1 区间第 K 大	26
1	图论		4		2	2.5.2 动态区间第 K 大 (主席树套树状数组) ZOJ2112	28
1		, 最短路径	4	3	DP		30
	1.1	1.1.1 Dijkstra	4	•		背包	
		1.1.2 Dijkstra 优化	4				
		1.1.3 Floyd	4				31
		1.1.4 Bellman-Ford	5				32
		1.1.5 SPFA	5		0.1	**************************************	02
	1.2	次短路	6	4	字符串	a	32
		LCA	7				
	1.0	1.3.1 倍增	7	5	数学		32
		1.3.2 RMQ	8		-		32
	1.4	强连通分量	9			9,127	33
	1.5	割点	9			2,1,1,7,1,2,1,1,1,1,1,1,1,1,1,1,1,1,1,1,	33
	1.6	桥	10			1H 11/2021/2020	33
	1.7	最大流	11			2.0.12	33
		1.7.1 Dinic	11				34
		1.7.2 Dinic 优化	12			", C, ,	34
	1.8	二分图匹配	13			· (e)	34
		1.8.1 匈牙利算法	13				34
	1.9	最小生成树	14			41294	34
		1.9.1 Prim	14				34
		1.9.2 kruskal	14				35
	1.10	次小生成树-POJ1679	15				35
		拓扑排序	16			<u></u>	36
		Floyd 找最小环	17			21.71.4.75	36
							36
2	数据	给构	18		5.10	求斐波那契第 N 项	37
	2.1	并查集....................................	18	6	\mathbf{STL}		38
	2.2	ST 表	19	U			38
	2.3	树状数组	19		-		38
	2.4	线段树	19		-		38
		2.4.1 单点修改 + 区间求和 HDU1166	19				39
		2.4.2 区间修改 + 区间求和 POJ3465	20		-		39
		2.4.3 单点修改 + 区间最值 HDU1754	21			1	39 39
		2.4.4 区间染色 + 统计 + 离散化 POJ2528	22			r	39 39
		2.4.5 线段树 + 扫描线求矩阵覆盖周长 POJ1177	24				39 40
		2.4.6 线段树 + 扫描线求矩阵面积并 HDU1542	25		0.0	MROHITIMI	40
	2.5	土 庚 椒	26				

7	计算 7.1	几何 三角形面积	40 40
8	其它	W. III. W. rol. et Ell	40
	8.1	数据类型范围	40
	8.2	头文件	40
	8.3	Vim 配置	40
	8.4	输入挂	41
		8.4.1 关闭同步	41
		8.4.2 IO	41
	8.5	C++ 大数	41
		8.5.1 大数加法	41
		8.5.2 大数乘法	41
		8.5.3 整数转 string	42
	8.6	Java	42

1 图论

1.1 最短路径

1.1.1 Dijkstra

```
1 const int maxn = 1e4;
  const int inf = 0x3f3f3f3f;
4 //d数组用来记录源点s到顶点i的最短距离
5 //v表示该顶点是否在顶点集S中
6 //g邻接矩阵存图,g[i][j]表示i到j的边的权值,无边时为inf
7 //n为顶点数量
8 int d[maxn], v[maxn];
9 int g[maxn][maxn];
10 int n:
11 void dij(int s)
12 {
13
    memset(v, 0, sizeof(v));
    for(int i=1;i<=n;i++)
14
15
    d[i] = g[s][i];
16
    v[s] = 1;
17
    for(int i=1;i<=n;i++)
18
19
      int u = 0;
20
      for(int j=1; j<=n; j++)
21
22
        if(!v[j] \&\& (u==0 || d[j] < d[u]))
23
         u = j;
24
25
      if(u==0)return;
26
      v[u] = 1;
      for(int j=1; j<=n; j++)</pre>
27
28
29
        d[j] = min(d[j], d[u]+g[u][j]);
30
31
32
```

1.1.2 Dijkstra 优化

```
1 const int maxn = 1e4;
```

```
2 const int inf = 0x3f3f3f3f:
3 typedef pair<int, int> P; //first表示最短距离, second表示顶点编号
4 //边: to表示这条边指向的顶点,权值为w
5 struct Edge
6 {
    int to, w;
8 };
9 //用vector实现邻接表
10 vector<Edge> g[maxn];
11 int d[maxn]: //记录源点到顶点i的最短距离
12 int n;
13
14 void dij(int s)
15 {
    priority_queue<P, vector<P>, greater<P> > q;
    memset(d, inf, sizeof(d));
18
    d[s] = 0;
    q.push(P(0, s));
20
    while(!q.empty())
21
22
     P p = q.top();
23
      q.pop();
24
      int u = p.second;
25
      if(d[u] < p.first) continue;</pre>
26
      for(int i=0; i<g[u].size(); i++)</pre>
27
28
        Edge e = g[u][i];
        if(d[e.to] > d[u] + e.w)
29
30
31
          d[e.to] = d[u] + e.w;
32
          q.push(P(d[e.to], e.to));
33
34
35
36 }
```

1.1.3 Floyd

```
int g[maxn][maxn];
int n;
void floyd()
{
```

```
for(int k=1;k<=n;k++)
for(int i=1;i<=n;i++)
for(int j=1;j<=n;j++)
g[i][j] = min(g[i][j], g[i][k] + g[k][j]);
}</pre>
```

1.1.4 Bellman-Ford

```
1 const int maxn = 1e4:
 2 const int inf = 0x3f3f3f3f; //常用于表示无穷大
 4 //边结构体,记录u->v的边,权值为w
 5 struct Edge
    int u, v, w;
    Edge(int uu, int vv, int ww) { u=uu; v=vv; w=ww; }
    Edge(){}
10 }e[maxn];
11 int edgecnt; // 边的数量
12 //加边操作
13 void addEdge(int u, int v, int w)
14 {
    e[edgecnt++] = Edge(u, v, w);
16 }
17
18 int n; //顶点总数
19 int d[maxn]: //记录最短距离的数组
21 //存在负权回路则返回true, 否则返回false
22 bool bellman_ford(int s)
23 {
24
    memset(d, inf, sizeof(d));
    d\Gamma s = 0:
    //进行n-1次松弛操作,第n次检查是否含有负权回路
27
    for(int i=1;i<=n;i++)
28
29
      int flag = 0;
      for(int j=0; j<edgecnt; j++)</pre>
30
31
32
        Edge t = e[j];
33
        int u, v, w;
        u = t.u; v = t.v; w = t.w;
34
```

```
35
        if(d[v] > d[u] + w)
36
37
          d[v] = d[u] + w;
38
           flag = 1;
39
40
      if(!flag) return false;
41
42
      if(i==n && flag) return true;
43
    return false;
45 }
```

1.1.5 SPFA

```
1 const int maxn = 1e4;
2 const int inf = 0x3f3f3f3f; //常用于表示无穷大
4 //边结构体, to表示边指向的顶点编号, 权值为w
5 struct Edge
6 {
   int to, w;
   Edge(int tt, int ww) { to = tt; w = ww; }
   Edge(){}
10 };
11 //vector实现的邻接表
12 vector<Edge> g[maxn];
13 int n://顶点数
14 //d表示最短距离, inq[i]表示结点是否在队列中,为1则在,cnt[i]记录i入队的次数
int d[maxn], ing[maxn], cnt[maxn];
16 //初始化
17 void init()
18 {
   memset(d, inf, sizeof(d));
   memset(inq, 0, sizeof(inq));
   memset(cnt, 0, sizeof(cnt));
22 }
23 //返回true表示存在负权回路
24 bool spfa(int s)
25 {
26 init();
   d[s] = 0;
   inq[s] = 1;
```

```
29
     cnt[s] = 1:
     queue<int> q;
31
     q.push(s);
     while(!q.empty())
33
34
       int u = q.front();
35
       inq[u] = 0;
36
       q.pop();
37
       for(int i=0; i < g[u].size(); i++)
38
39
         Edge e = g[u][i];
         if(d[e.to] > d[u] + e.w)
40
41
42
           d[e.to] = d[u] + e.w;
43
           if(inq[e.to] == 0)
44
45
             inq[e.to] = 1;
46
             q.push(e.to);
47
             cnt[e.to]++;
             if(cnt[e.to] > n) return true;
48
49
50
51
52
53
     return true;
54
```

1.2 次短路

```
#include <bits/stdc++.h>
#define INF 1e16+100
#define ms(x,y) memset(x,y,sizeof(x))
using namespace std;

typedef long long ll;
typedef pair<ll,1l> P;

const double pi = acos(-1.0);
const int mod = 1e9 + 7;
const int maxn = 1e5 + 5;

struct Edge{
```

```
14
   ll to.cost:
15 };
16
17 11 n,m;
18 vector<Edge> a[maxn];
19 ll dist[maxn], dist2[maxn];
20
21 void addedge(ll u,ll v,ll w)
22 {
    a[u].push_back(Edge{v,w});
24
    a[v].push_back(Edge{u,w});
25 }
26
27 void solve()
28 {
    priority_queue<P, vector<P>, greater<P> >que;
30
    //ms(dist,INF);
    //ms(dist2,INF);
32
    fill(dist,dist+n,INF);
33
     fill(dist2,dist2+n,INF);
     dist[0]=0;
34
35
     que.push(P(0,0));
     while(que.size())
36
37
38
      P u=que.top();que.pop();
39
      int v=u.second;
40
      11 d=u.first:
41
       if(dist2[v]<d) continue; //不是次短距离则抛弃
42
       for(int i=0;i<a[v].size();i++)</pre>
43
44
        Edge e=a[v][i];
45
        11 d2=d+e.cost;
46
         if(dist[e.to]>d2) //更新最短
47
48
           swap(dist[e.to],d2);
49
          que.push(P(dist[e.to],e.to));
50
         if(dist2[e.to]>d2&&dist[e.to]<d2) //更新次短
51
52
53
           dist2[e.to]=d2;
54
           que.push(P(dist2[e.to],e.to));
55
56
57
```

```
printf("%lld\n",dist2[n-1]);
59
60
61 int main()
62
     //freopen("in.txt","r",stdin);
63
    //freopen("out.txt","w",stdout);
65
    int t:
66
     scanf("%d",&t);
     while(t—)
67
68
69
       scanf("%11d%11d",&n,&m);
70
       for(int i=0;i<n;i++) a[i].clear();
71
       for(int i=0:i<m:i++)
72
73
        11 p,q,w;
        scanf("%11d%11d%11d",&p,&q,&w);
74
75
        addedge(p-1,q-1,w);
76
      }
77
       solve();
78
79
    return 0;
80
```

1.3 LCA

1.3.1 倍增

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
typedef long long ll;
#define inf 0x3f3f3f3f

typedef pair<int, int> P;
const int maxn = 5e5+5;
const ll mod = 1e9+7;

vector<int> son[maxn]; // 存储儿子顶点
// dep[i]表示顶点i的深度, n个顶点, m个询问, rt为树根, fa数组用来预处理顶点i向上跳2^j步之后的顶点
int dep[maxn], n, m, rt, fa[maxn][20];
int v[maxn]={0}; // 是否访问标记

// pre是父顶点, rt是当前顶点
```

```
15 void dfs(int pre. int rt)
16 {
    dep[rt] = dep[pre]+1; // 当前顶点的深度为父顶点加一
17
    fa[rt][0] = pre; // 当前顶点向上跳一步为父顶点
    v[rt] = 1; // 访问
    // dp预处理
20
     for(int i=1;i<=19;i++)
21
     fa[rt][i] = fa[fa[rt][i-1]][i-1];
    // 继续dfs
23
    for(int i=0;i<son[rt].size();i++)</pre>
    if(v[son[rt][i]]==0)
25
    dfs(rt, son[rt][i]);
27 }
28
29 // 求解LCA(a, b)
30 int lca(int a. int b)
31 {
    if(dep[a] < dep[b])</pre>
33
       swap(a, b);
34
     for(int i=19; i>=0; i---)
35
36
      if(dep[a]-dep[b] >= (1 << i))
37
        a = fa[a][i];
38
39
40
     if(a==b)return a;
42
     for(int i=19; i>=0; i---)
43
44
      if(fa[a][i] != fa[b][i])
45
46
        a = fa[a][i];
47
        b = fa[b][i];
48
49
     return fa[a][0];
51 }
52
53 int main()
54 {
     scanf("%d%d%d", &n, &m, &rt);
56
     for(int i=1;i<n;i++)</pre>
57
58
      int a, b;
```

```
59
       scanf("%d%d", &a, &b);
       son[a].push_back(b);
60
61
       son[b].push_back(a);
62
63
     memset(fa, 0, sizeof(fa));
     memset(dep, inf, sizeof(dep));
     v[0]=1;
     dep[0] = 0;
67
     dfs(0, rt);
     for(int i=1;i<=m;i++)
69
70
      int a, b;
71
       scanf("%d%d", &a, &b);
72
      printf("%d\n", lca(a, b));
73
74
    return 0;
75 }
```

1.3.2 RMQ

```
1 #include<bits/stdc++.h>
2 using namespace std;
3 typedef long long 11;
4 #define inf 0x3f3f3f3f
5 typedef pair<int, int> P;
6 const int maxn = 5e5+5;
  const 11 \mod = 1e9+7:
9 vector<int> g[maxn]; // 存图
10 // dep记录DFS序中每一个项点的深度, vis记录DFS序, id记录项点i第一次在DFS序
    中的位置, st表
11 int dep[maxn<<1]={0}, vis[maxn<<1]={0}, id[maxn]={0}, st[maxn<<1][25];</pre>
12 // dfs序计数用,看代码能理解
13 int dfs_c=1;
15 // 父顶点为pre, 当前顶点为now, 当前深度为d
16 void dfs(int pre, int now, int d)
17 {
    id[now] = dfs_c; // now顶点在DFS序中第一次出现的位置是dfs_c
    dep[dfs_c] = d; // 记录now的深度
19
    vis[dfs_c++] = now; // DFS序中第dfs_c个顶点是now, 同时将dfs_c加一
    for(int i=0;i<g[now].size();i++)</pre>
```

```
22
       if(g[now][i]!=pre)
23
24
25
        dfs(now, g[now][i], d+1);
26
        vis[dfs_c] = now;
27
        dep[dfs_c++] = d;
28
29
    }
30 }
31
32 // 预处理st表
33 void getSt(int n)
34 {
    for(int i=1;i<=n;i++)
    st[i][0] = i;
37
    for(int j=1; (1<<j)<=n; j++)
38
39
      for(int i=1;i+(1<<j)<=n; i++)
40
41
        int a = st[i][j-1], b = st[i+(1<<(j-1))][j-1];
42
        if(dep[a] < dep[b])</pre>
43
          st[i][j] = a;
        else st[i][j] = b;
44
45
46
   }
47 }
49 // 查询DFS序中区间[1, r]深度最小的顶点在DFS序中的位置
50 int query(int 1, int r)
51 {
    int k = log2(r-l+1);
53
    int a = st[l][k];
    int b = st[r-(1 << k)+1][k];
    // 返回深度较小的那一个顶点在DFS序中的位置
    if(dep[a]<dep[b])return a;</pre>
57
    else return b;
58 }
59
60 // 求LCA(a, b)
61 int lca(int a, int b)
62 {
   int x, y;
64
    x = id[a], y = id[b];
    if(x>y)return vis[query(y, x)];
```

```
66
     else return vis[query(x, y)];
67
68
69 // 检查用的
   void check(int n)
71 {
     for(int i=1;i<=dfs_c;i++)cout<<dep[i]<<" ";cout<<"\n\n";</pre>
72
73
     for(int i=1;i<=dfs_c;i++)cout<<vis[i]<<" ";cout<<"\n\n";</pre>
     for(int i=1;i<=n;i++)cout<<id[i]<<" ";cout<<"\n\n";</pre>
74
75
76
77 int main()
78
79
     int n, m, rt;
     scanf("%d%d%d", &n, &m, &rt);
81
     for(int i=1;i<n;i++)
82
83
       int a, b;
84
       scanf("%d%d", &a, &b);
       g[a].push_back(b);
85
86
       g[b].push_back(a);
87
     dfs(0, rt, 1);
89
     getSt(dfs_c);
     //check(n);
     for(int i=1;i<=m;i++)</pre>
91
92
93
       int a, b;
94
       scanf("%d%d", &a, &b);
95
       printf("%d\n", lca(a, b));
96
97
     return 0;
98 }
```

1.4 强连通分量

```
vector<int> g[maxn];
int low[maxn], dfn[maxn], sta[maxn], ins[maxn], belong[maxn];
int cnt, ind, tot; //cnt: 强连通分量的数量, ind: 时间戳, tot: sta的top
void init()
{
```

```
memset(ins, 0, sizeof(ins));
     memset(belong, 0, sizeof(belong));
     memset(dfn, 0, sizeof(dfn));
    cnt = ind = tot = 0;
11 }
12
13 void Tarjan(int u)
14 {
15
    low[u] = dfn[u] = ++ind;
    ins[u] = 1;
17
     sta[++tot] = u;
     for(int i=0;i \le [u].size();i++)
18
19
20
      int v = g[u][i];
21
       if(!dfn[v])
22
      {
23
        Tarjan(v);
24
        low[u] = min(low[u], low[v]);
25
26
       else if(ins[v])
       low[u] = min(low[u], dfn[v]);
27
28
     int p;
30
     if(low[u] == dfn[u])
31
32
       ++cnt;
33
       do
34
35
        p = sta[tot—];
36
        belong[p] = cnt;
37
         ins[p] = 0;
38
       }while(p != u);
39 }
40 }
```

1.5 割点

```
vector<int> g[maxn];
// iscut[i]: 若顶点i是割点,则为1,反之为0
int low[maxn], dfn[maxn], iscut[maxn];
int ind;
```

```
6 void init()
    memset(dfn, 0, sizeof(dfn));
    memset(iscut, 0, sizeof(iscut));
10
    ind = 0;
11
12
13 // pa为u的父节点,初始时Tarjan(i, i)
14 void Tarjan(int u, int pa)
15 {
    int cnt = 0; //用来记录子树的数量
16
17
    low[u] = dfn[u] = ++ind;
    for(int i=0;i<g[u].size();i++)</pre>
18
19
      int v = g[u][i];
20
21
      if(!dfn[v])
22
      {
23
        Tarjan(v, u);
        low[u] = min(low[u], low[v]);
24
25
        // 若low[v]>=dfn[u],并且u不是根节点,则u是割点
        if(low[v] >= dfn[u] \&\& pa!=u)
26
        iscut[u] = 1:
27
       // 若u是根节点,则cnt++
28
29
       if(u == pa)
          cnt++;
30
31
32
      else if(v != pa) //若v不等于父节点
33
      low[u] = min(low[u], dfn[v]);
34
    if(cnt>=2 && u==pa) //根节点子树数量大于等于2,则为割点
35
36
      iscut[u] = 1;
37 }
```

1.6 桥

```
8 int head[maxn], low[maxn], dfn[maxn];
9 int ind, tot; // tot是边的数量
10
11 void init()
12 {
    memset(head, -1, sizeof(head));
13
    memset(dfn, 0, sizeof(dfn));
14
15
    ind = tot = 0:
16 }
17
18 void addedge(int u, int v)
19 {
    e[tot].to = v;
20
    e[tot].next = head[u];
    e[tot].iscut = 0;
    head \Gamma u \rceil = tot++:
24 }
25
26 void Tarjan(int u, int pa)
27 {
    low[u] = dfn[u] = ++ind;
     for(int i=head[u]; ~i; i = e[i].next)
29
30
    {
31
      int v = e[i].to;
      if(v == pa) continue;
32
33
      if(!dfn[v])
34
35
        Tarjan(v, u);
36
         low[u] = min(low[u], low[v]);
37
         // 是桥
38
         if(low[v] > dfn[u])
39
40
           e[i].iscut = e[i^1].iscut = 1;
41
42
      }
43
       else
44
45
         low[u] = min(low[u], dfn[v]);
46
47
    }
48 }
```

1.7 最大流

1.7.1 Dinic

```
1 #include<bits/stdc++.h>
2 using namespace std;
 3 typedef long long 11;
 4 typedef pair<int, int> P;
 5 const int maxn = 1e6+5;
 6 const int inf = 0x3f3f3f3f;
7 const int mod = 1e9+7:
9 // 用链式前向星来存储图
10 struct ed
11 {
   int to, val, ne;
13 }edge[maxn<<1];
14 int head[maxn], dep[maxn];
15 // 顶点数n,边数m,源点s,汇点e,加边时的指针tot
16 int n, m, s, e, tot;
17
18 void init()
19 {
    tot = -1:
    memset(head, -1, sizeof(head));
21
22
23
  void addEdge(int u, int v, int val)
25
26
     edge[++tot].to = v;
27
    edge[tot].val = val;
     edge[tot].ne = head[u];
    head[u] = tot;
29
30
31
32 // 就是最普通的bfs
33 int bfs()
34 {
    memset(dep, -1, sizeof(dep));
     dep[s] = 0;
37
     queue<int> q;
    q.push(s);
39
     while(!q.empty())
40
```

```
41
      int u = q.front();
42
      q.pop();
43
      for(int i=head[u]; ~i; i=edge[i].ne)
44
45
        int v = edge[i].to;
        if(dep[v]==-1 && edge[i].val>0)
46
47
48
          dep[v] = dep[u]+1;
49
          q.push(v);
50
51
      }
52
    return (dep[e]!= -1); //若dep[e]==-1则表示没有可以到达e的增广路了, 算法结
54 }
55
56 // 当前顶点u, 当前流量flow
57 // 初始时dfs(s, inf)
58 int dfs(int u, int flow)
59 {
    if(u == e)return flow;
    for(int i=head[u]; ~i; i=edge[i].ne)
62
    {
63
      int v = edge[i].to;
      if(dep[v]==dep[u]+1 && edge[i].val)
64
65
66
        int a = dfs(v, min(flow, edge[i].val));
        if(a>0) //若找到增广路
67
68
69
          edge[i].val —= a;
          edge[i^1].val += a;
71
          return a;
72
73
      }
74
    }
    return 0;
76 }
77
78 11 dinic()
79 {
    11 \text{ ans} = 0;
    while(bfs())
82
83
      int a = dfs(s, (1 << 30));
```

```
ans += a:
85
86
     return ans;
87
88
89 int main()
90
      scanf("%d%d%d%d", &n, &m, &s, &e);
92
     init();
      for(int i=1;i<=m;i++)
94
       int u, v, w;
96
       scanf("%d%d%d", &u, &v, &w);
97
       addEdge(u, v, w);
98
       addEdge(v, u, 0); //反边
99
100
     printf("%lld\n", dinic());
101
     return 0;
102 }
```

1.7.2 Dinic 优化

```
1 #include<bits/stdc++.h>
2 using namespace std;
 3 typedef long long 11;
 4 typedef pair<int, int> P;
 5 const int maxn = 1e6+5;
6 const int inf = 0x3f3f3f3f;
7 const int mod = 1e9+7;
9 struct ed
10 {
   int to, val, ne;
12 }edge[maxn<<1];
int head[maxn], dep[maxn], cur[maxn];
14 int n, m, s, e, tot;
15
16 void init()
17 {
18
   tot = -1:
    memset(head, -1, sizeof(head));
19
20 }
```

```
22 void addEdge(int u, int v, int val)
23 {
    edge[++tot].to = v;
25
    edge[tot].val = val;
    edge[tot].ne = head[u];
    head[u] = tot;
27
28 }
29
30 int bfs()
31 {
    memset(dep, -1, sizeof(dep));
    dep[s] = 0;
    queue<int> q;
    q.push(s);
36
    while(!q.empty())
37
38
     int u = q.front();
39
      q.pop();
40
      for(int i=head[u]; ~i; i=edge[i].ne)
41
42
        int v = edge[i].to;
43
        if(dep[v]==-1 && edge[i].val>0)
44
45
          dep[v] = dep[u]+1;
          q.push(v);
46
47
48
49
50
    return (dep[e] != -1);
51 }
52
53 int dfs(int u, int flow)
54 {
   if(u == e)return flow:
    // rflow用于多路增广,表示流入到顶点u的剩余未流出的流量
    int rflow = flow;
    // 当前弧优化,通过引用,可以改变cur[i]的值,使得下次遍历到顶点u时,会直接
      从上次增广的边开始遍历
    for(int& i=cur[u]; ~i; i=edge[i].ne)
60
61
     int v = edge[i].to;
62
      if(dep[v]==dep[u]+1 && edge[i].val)
63
```

```
64
         int a = dfs(v, min(rflow, edge[i].val));
65
         edge[i].val -= a;
66
        edge[i^1].val += a;
        rflow -= a: // 剩余流量要减少
        if(rflow<=0)break; // 若没有剩余流量了, 就break
68
69
      }
70
     // 若没有一丝流量流出,则表示通过顶点u已经无法增广了,于是炸点,dep可以设
71
       置为任何无意义值
     if(rflow == flow)
     dep[u] = -2;
73
     return flow - rflow; // 返回流出的流量
75 }
76
77 | 11 dinic()
78 {
79
     11 \text{ ans} = 0;
     while(bfs())
81
      // 新一轮dfs之前要对cur进行初始化
       for(int i=1;i<=n;i++)cur[i] = head[i];</pre>
84
       int a = dfs(s, (1 << 30));
85
       ans += a;
86
87
     return ans;
88
89
90
   int main()
91
92
     scanf("%d%d%d%d", &n, &m, &s, &e);
     init();
94
     for(int i=1;i<=m;i++)
96
       int u, v, w;
97
       scanf("%d%d%d", &u, &v, &w);
98
       addEdge(u, v, w);
99
       addEdge(v, u, 0);
100
     printf("%lld\n", dinic());
101
102
     return 0;
103 }
```

1.8 二分图匹配

1.8.1 匈牙利算法

```
1 #include<bits/stdc++.h>
2 using namespace std;
3 typedef long long 11;
4 typedef pair<int, int> P;
5 const int maxn = 1e3+5;
6 const int inf = 0x3f3f3f3f;
7 const int mod = 1e9+7:
10 int mp[maxn][maxn];
int use[maxn], link[maxn];
12 int n, m, e, ans;
14 int found(int u)
15 {
    for(int i=1;i<=m;i++)
16
17
      if(!use[i] && mp[u][i])
18
19
20
        use[i] = 1;
        if(!link[i] || found(link[i]))
21
22
23
          link[i] = u;
24
           return 1;
25
26
      }
27
28
    return 0:
29 }
30
31 int main()
32 {
    scanf("%d%d%d", &n, &m, &e);
34
     for(int i=1;i<=e;i++)
35
    {
36
      int u, v;
37
      scanf("%d%d", &u, &v);
      if(u<=n && v<=m)
39
40
        mp[u][v] = 1;
```

```
41
      }
42
43
     for(int i=1;i<=n;i++)
44
45
       memset(use, 0, sizeof(use));
      if(found(i))ans++;
46
47
    printf("%d\n", ans);
48
49
    return 0;
50
```

1.9 最小生成树

1.9.1 Prim

```
1 const int MAX=10000007;
2 int dis[5002],map[5002][5002],mark[5002];
3 int prim(int n)
4 {
    for(int i=1; i<=n; i++) //初始化每个点到生成树中点的距离
      dis[i]=map[1][i];
      mark[i]=0;
    dis[1]=0;
10
    mark[1]=1; //1这个点加入生成树中。
11
12
    int sum=0;
    for(int i=1;i<n;i++) //枚举n-1条边
13
14
15
     int sta=-1,Min=MAX;
      for(int j=1; j<=n; j++) //找不在生成树中的点中距离生成树中的点长度最小的
16
17
18
       if(!mark[j]&&dis[j]<Min)</pre>
19
         Min=dis[j];
20
21
         sta=j;
22
23
      if(sta==-1) return -1; //没找到可以可以联通的路
24
     mark[sta]=1; //新找到的点加入生成树
25
26
      sum+=Min:
27
      for(int j=1; j<=n; j++) //更新树外的点到树中的点的距离
28
```

```
29
         if(!mark[j]&&dis[j]>map[sta][j])
30
         dis[j]=map[sta][j];
31
       }
32
     }
33
     return sum;
34 }
35
36 int main()
37 {
     int n,m;
39
     cin>>n>>m;
     for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
41
42
       for(int j=1; j<=n; j++)
43
44
         map[i][j]=MAX;
45
46
47
     for(int i=1;i<=m;i++)</pre>
48
     {
49
       int a,b,c;
50
       cin>>a>>b>>c;
51
       if(c<map[a][b])</pre>
52
53
         map[a][b]=c;
54
         map[b][a]=c;
55
56
     int ans = prim(n);
58
     if(ans==-1)
59
       cout<<"orz"<<endl;</pre>
60
     else
61
       cout<<ans<<endl;</pre>
62
     return 0;
63 }
```

1.9.2 kruskal

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define N 5005
int father[N];
```

```
6 int find(int x)
    int k = x;
    while(father[k]!=k)
10
      k = father[k];
11
12
13
    while(father[x]!=x)
14
15
      int temp = x;
      x = father[x];
16
      father[temp] = k;
17
18
19
    return k;
20
21
  void join(int a, int b)
23
24
    int f1, f2;
25
    f1 = find(a);
26
    f2 = find(b);
    father[f1] = f2;
28 }
29
30 struct edge
31
    int node1, node2;
33
    int cost:
34
36 vector<edge> edges;
37
38 bool cmp(edge a, edge b)
39
    return a.cost > b.cost;
41
42
  int kruskal(int n)
44 {
    sort(edges.begin(), edges.end(), cmp);
46
    for(int i=1;i<=n;i++)
47
      father[i] = i;
    int sum=0;
```

```
49
     while(n!=1 && !edges.empty())
50
51
       edge temp = edges[edges.size()-1];
52
       edges.pop_back();
53
       if(find(temp.node1)!=find(temp.node2))
54
55
         sum += temp.cost;
56
         n---;
57
         join(temp.node1, temp.node2);
58
59
     if(n!=1 && edges.empty())
       sum = -1;
62
     return sum:
63 }
64
65 int main()
66 {
67
    int n,m;
    int result;
     cin>>n>>m;
70
     for(int i=1;i<=m;i++)
71
72
      int a,b,c;
73
       cin>>a>>b>>c;
74
       edge t;
75
       t.node1=a;t.node2=b;t.cost=c;
76
       edges.push_back(t);
77
78
     result = kruskal(n);
     if(result == -1)
80
       cout<<"orz"<<endl;</pre>
81
     else
       cout<<result<<endl;</pre>
82
83
     return 0:
84 }
```

1.10 次小生成树-POJ1679

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
typedef long long ll;
```

```
4 #define inf 0x3f3f3f3f3f
5 typedef pair<int, int> P;
 6 const int maxn = 110;
  const 11 \mod = 1e9+7;
9 int n, m;
10 int g[maxn][maxn];
int d[maxn], v[maxn], maxd[maxn][maxn], pre[maxn], mst[maxn][maxn];
12 int ans = 0;
13
14 void prim()
15 {
16
     for(int i=1;i<=n;i++)
17
18
      v[i] = 0; d[i] = inf; pre[i] = 1;
19
20
     memset(maxd, 0, sizeof(maxd));
21
     memset(mst, 0, sizeof(mst));
22
     ans = 0;
     priority_queue<P, vector<P>, greater<P> > q;
     d[1] = 0; q.push(P(0, 1));
25
     while(!q.empty())
26
27
      P p = q.top(); q.pop();
       int u = p.second;
28
29
       if(v[u]) continue;
       v[u] = 1; ans += d[u];
30
31
       mst[pre[u]][u] = mst[u][pre[u]] = 1;
32
       for(int i=1; i<=n;i++)
33
       {
34
        if(v[i] && g[u][i] < inf)</pre>
35
           maxd[u][i] = maxd[i][u] = max(maxd[pre[u]][u], d[u]);
        if(d[i] > g[u][i])
36
37
38
           d[i] = g[u][i];
39
           pre[i] = u;
40
           q.push(P(d[i], i));
41
42
43
44
45
46 int main()
47 {
```

```
int t:
49
     cin>>t;
50
     while(t—)
51
52
       memset(g, inf, sizeof(g));
53
       cin>>n>>m:
54
       while(m—)
55
56
         int a, b, c;
57
         cin>>a>>b>>c;
58
         g[a][b] = g[b][a] = c;
59
60
       prim();
61
       int flag = 0;
       for(int i=1;i<=n&&!flag;i++)</pre>
62
63
64
         for(int j=1; j<=n; j++)
65
66
           if(mst[i][j] || g[i][j]==inf)continue;
67
           if(g[i][j] == maxd[i][j])
68
69
             flag = 1;
70
              break;
71
           }
72
         }
73
74
       if(flag) cout<<"Not Unique!"<<endl;</pre>
       else cout<<ans<<endl;</pre>
75
76
77
     return 0;
78 }
```

1.11 拓扑排序

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int maxn=30;

int head[maxn],ip,indegree[maxn];
int n,m,seq[maxn];

struct note
```

```
10
    int v,next;
   }edge[maxn*maxn];
13 void init()
14 {
15
    memset(head,-1,sizeof(head));
16
    ip=0;
17 }
18
19 void addedge(int u,int v)
20 {
     edge[ip].v=v,edge[ip].next=head[u],head[u]=ip++;
21
22
23
24 int topo()
25 {
26
     queue<int>q;
27
     int indeg[maxn];
28
     for(int i=0; i<n; i++)
29
30
       indeg[i]=indegree[i];
       if(indeg[i]==0)
31
32
       q.push(i);
33
34
     int k=0;
35
     bool res=false;
36
     while(!q.empty())
37
38
       if(q.size()!=1)res=true;
39
       int u=q.front();
40
       q.pop();
41
       seq[k++]=u;
       for(int i=head[u]; i!=-1; i=edge[i].next)
42
43
44
        int v=edge[i].v;
45
        indeg[v]—;
46
         if(indeg[v]==0)
           q.push(v);
47
48
      }
50
    if(k < n)return -1;// no
51
    if(res)return 0;// more
     return 1; // only
```

53 }

1.12 Floyd 找最小环

```
1 const int INF = 0x3f3f3f3f;
2 const int MAXN = 110;
                         // n:节点个数, m:边的个数
4 int n, m;
                         // 无向图
5 int g[MAXN][MAXN];
6 int dist[MAXN][MAXN]; // 最短路径
                         // r[i][j]: i到j的最短路径的第一步
7 int r[MAXN][MAXN];
8 int out[MAXN], ct;
                         // 记录最小环
10 int solve(int i, int j, int k)
11 { // 记录最小环
   ct = 0:
    while (j != i)
14
15
     out[ct++] = j;
      j = r[i][j];
17
    out[ct++] = i;
18
    out[ct++] = k;
20
    return 0;
21 }
22
23 int main()
24 {
    while (scanf("%d%d", &n, &m) != EOF)
25
26
27
      int i, j, k;
28
      for (i = 0; i < n; i++)
29
30
        for (j = 0; j < n; j++)
31
32
          g[i][j] = INF;
33
          r[i][j] = i;
34
35
36
      for (i = 0; i < m; i++)
37
38
        int x, y, 1;
```

```
39
         scanf("%d%d%d", &x, &y, &l);
40
        —x;
41
        —у;
42
        if (1 < g[x][y])
43
44
          g[x][y] = g[y][x] = 1;
45
46
47
       memmove(dist, g, sizeof(dist));
                                  // 最小环
48
       int Min = INF;
49
       for (k = 0; k < n; k++)
                                  // Floyd
50
        for (i = 0; i < k; i++) // 一个环中的最大结点为k(编号最大)
51
52
          if (g[k][i] < INF)
53
54
55
             for (j = i + 1; j < k; j++)
56
57
               if (dist[i][j] < INF \&\& g[k][j] < INF \&\& Min > dist[i][j] + g[k]
                 ][i] + g[k][j])
58
59
                Min = dist[i][j] + g[k][i] + g[k][j];
                                  // 记录最小环
                 solve(i, j, k);
60
61
62
            }
63
          }
64
65
         for (i = 0; i < n; i++)
66
67
          if (dist[i][k] < INF)</pre>
68
69
             for (j = 0; j < n; j++)
70
71
               if (dist[k][j] < INF && dist[i][j] > dist[i][k]+dist[k][j])
72
73
                 dist[i][j] = dist[i][k] + dist[k][j];
74
                 r[i][j] = r[k][j];
75
76
             }
77
          }
78
        }
79
80
      if (Min < INF)
```

```
82
         for (ct--; ct \ge 0; ct--)
83
84
           printf("%d", out[ct] + 1);
85
           if (ct)
86
           {
87
             printf(" ");
88
           }
89
90
91
       else
92
        printf("No solution.");
93
94
95
       printf("\n");
96
97
     return 0;
98 }
```

2 数据结构

2.1 并查集

```
1 int pre[maxn];
3 int Find(int x)
4 {
    int p,tmp;
    p=x;
    while(x!=pre[x])
      x=pre[x];
     while(p!=x)
10
11
      tmp=pre[x];
      pre[x]=x;
12
13
      p=tmp;
14
15
    return x;
16 }
17
18 void join(int x, int y)
19 {
int fx=Find(x);
```

```
21   int fy=Find(y);
22   if(fx!=fy)
23   pre[fx]=fy;
24 }
```

2.2 ST 表

```
1 int st[maxn][20];
2 void st_init()
3
    for(int i=1;i<=n;i++) st[i][0]=a[i]; // 长度为1的区间最小值党委就为自身
    // 预处理从i开始,长度为2<sup>1</sup>i的区间
    for(int j=1;(1<<j)<=n;j++)
      for(int i=1; i+(1<< j)-1<=n; i++)
        st[i][j]=max(st[i][j-1],st[i+(1<<(j-1))][j-1]);
9
10
11 int query(int l,int r)
12 {
13
    int k=log2(r-l+1);
14
    return min(st[l][k],st[r-(1\llk)+1][k]);
15 }
```

2.3 树状数组

```
1 /*
2 * INIT: ar[]置为0;
3 * CALL: add(i, v): 将i点的值加v; sum(i): 求[1, i]的和;
4 */
5 #define typev int // type of res
6 const int N = 1010;
  typev ar[N];
                     // index: 1 ~ N
8 int lowb(int t)
10
    return t & (-t);
11 }
13 void add(int i, typev v)
14 {
15
   for (; i < N; ar[i] += v, i += lowb(i));
   return ;
```

2.4 线段树

2.4.1 单点修改 + 区间求和 HDU1166

```
1 #include<bits/stdc++.h>
2 using namespace std;
3 typedef long long ll;
5 int num[50005]:
6 11 tree[4 * 50000 + 5];
8 void build(int p, int l, int r)
9 {
    if(1 == r)
10
11
      tree[p] = num[1];
13
      return ;
     }
15
     else
16
17
      int mid = (r+1) \gg 1;
      build(p<<1, 1, mid);
18
19
      build(p<<1|1, mid+1, r);
20
      tree[p] = tree[p << 1] + tree[p << 1|1];
21
22 }
24 void add(int p, int l, int r, int ind, int v)
25 {
26
   if(1 == r)
27
      tree[p] += v;
29
      return ;
30
```

```
31
     else
32
33
       int mid = (r+1) \gg 1;
34
       if(ind \leq mid) add(p\leq1, 1, mid, ind, v);
35
       else add(p << 1|1, mid+1, r, ind, v);
36
       tree[p] = tree[p<<1] + tree[p<<1|1];</pre>
37
38 }
39
   11 query(int p, int l, int r, int x, int y)
41
    if(x \le 1 \&\& r \le y)
43
44
       return tree[p];
45
46
     else
47
48
      int mid = (l+r) \gg 1;
49
       11 \text{ ans} = 0;
50
       if(x \le mid)
51
        ans += query(p<<1, 1, mid, x, y);
52
       if(mid < v)
53
         ans += query(p<<1|1, mid+1, r, x, y);
54
       return ans;
55
    }
56
57
58
   int main()
59
60
     int t;
61
     scanf("%d", &t);
62
     for(int i=1;i<=t;i++)
63
     {
64
       int n;
65
       scanf("%d", &n);
66
       for(int j=1; j<=n; j++)
67
        scanf("%d", &num[j]);
68
       build(1, 1, n);
69
       string s;
       printf("Case %d:\n", i);
70
71
       while(cin>>s && s[0] != 'E')
72
73
         if(s[0] == 'Q')
74
```

```
75
           int x, y;
           scanf("%d%d", &x, &y);
76
77
           printf("%lld\n", query(1, 1, n, x, y));
78
79
         else if(s[0] == 'A')
80
81
           int x, y;
82
           scanf("%d%d", &x, &y);
83
           add(1, 1, n, x, y);
84
         }
85
         else
86
87
           int x, y;
88
           scanf("%d%d", &x, &y);
89
           add(1, 1, n, x, -y);
90
91
      }
92
93
     return 0;
94 }
```

2.4.2 区间修改 + 区间求和 POJ3465

```
1 #include<iostream>
 2 using namespace std:
3 typedef long long ll;
4 11 num[100005];
5 | 11 tree[4 * 100000 + 5];
6 11 lazy[4 * 100000 + 5]={0};
7 int n,m;
8 void build(int p, int l, int r)
9 {
    if(1 == r)
11
     tree[p] = num[1];
12
     else
13
14
      int mid = (l+r) \gg 1;
15
      build(p<<1, 1, mid);
      build(p<<1|1, mid+1, r);
17
      tree[p] = tree[p<<1] + tree[p<<1|1];</pre>
18 }
19 }
```

```
20
   void pushdown(int p, int l, int r)
22
23
    if(lazy[p])
24
25
       lazy[p<<1] += lazy[p];</pre>
26
       lazy[p<<1|1] += lazy[p];
27
       tree[p<<1] += lazy[p] * (((l+r)>>1) - l + 1);
28
       tree[p<<1|1] += lazy[p] * (r - ((1+r)>>1));
       lazy[p] = 0;
29
30
    }
31 }
32
33 void add(int p, int l, int r, int x, int y, ll v)
34 {
35
    if(x \le 1 \&\& r \le y)
36
37
       lazv[p] += v;
38
       tree[p] += v * (r-l+1);
39
       return ;
40
41
     else
42
43
       int mid = (1+r) \gg 1;
44
       pushdown(p, 1, r);
45
       if(x \le mid)
46
         add(p << 1, 1, mid, x, y, v);
47
       if(y > mid)
48
         add(p << 1 | 1, mid+1, r, x, y, v);
49
       tree[p] = tree[p << 1] + tree[p << 1|1];
50
51
52
   11 query(int p, int l, int r, int x, int y)
54
55
     if(x \le 1 \& r \le y)
56
57
       return tree[p];
58
59
     else
60
61
       int mid = (1+r) \gg 1;
62
       11 \text{ ans} = 0;
       pushdown(p, 1, r);
```

```
64
       if(x \le mid)
65
        ans += query(p<<1, 1, mid, x, y);
66
       if(y > mid)
67
         ans += query(p<<1|1, mid+1, r, x, y);
68
       return ans;
69
    }
70 }
71
72 int main()
73 {
74
    cin>>n>>m;
     for(int i=1;i<=n;i++)
    cin>>num[i];
76
77
     build(1, 1, n);
     for(int i=1;i<=m;i++)</pre>
78
79
80
       char a;
81
       cin>>a;
82
       if(a == 'Q')
83
84
         int x, y;
85
         cin>>x>>y;
         cout<<query(1, 1, n, x, y)<<endl;</pre>
86
87
      }
88
       else
89
       {
90
         int x, y;
91
         11 c;
92
         cin>>x>>y>>c;
93
         add(1, 1, n, x, y, c);
95
    }
    return 0;
97 }
```

2.4.3 单点修改 + 区间最值 HDU1754

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
typedef long long ll;
int n,m;
```

```
6 int num[200005];
   int tree[200000 * 4 + 5];
9 void build(int p, int l, int r)
10
11
     if(1 == r)
12
13
       tree[p] = num[1];
14
       return ;
15
16
     else
17
18
       int mid = (l+r) \gg 1;
19
       build(p<<1, 1, mid);
20
       build(p<<1|1, mid+1, r);
21
       tree[p] = max(tree[p << 1], tree[p << 1|1]);
22
       return ;
23
24
25
   void update(int p, int l, int r, int ind, int v)
27
     if(l == r)
29
30
       tree[p] = v;
31
       return ;
32
33
     else
34
35
       int mid = (1+r) \gg 1;
36
       if(ind <= mid)</pre>
37
         update(p<<1, 1, mid, ind, v);</pre>
38
       else
39
         update(p<<1|1, mid+1, r, ind, v);
40
       tree[p] = max(tree[p<<1], tree[p<<1|1]);</pre>
41
42
43
   11 query(int p, int l, int r, int x, int y)
45
46
     if(x \le 1 \&\& r \le y)
47
48
       return tree[p];
49
```

```
50
     else
51
     {
52
       int mid = (1+r) \gg 1;
53
       11 ans = -1;
54
       if(x \le mid)
55
         ans = max(ans, query(p << 1, 1, mid, x, y));
56
       if(y > mid)
57
         ans = \max(ans, query(p << 1|1, mid+1, r, x, y));
58
       return ans;
59
60 }
61
62 int main()
63 {
     while(scanf("%d %d", &n, &m) != EOF)
65
66
       for(int i=1;i<=n;i++)
67
68
         scanf("%d", &num[i]);
69
70
       build(1, 1, n);
71
       for(int i=1;i<=m;i++)
72
       {
73
         char a;
74
         int x, y;
75
         scanf(" %c%d%d", &a, &x, &y);
76
         if(a == 'Q')
77
78
           printf("%lld\n", query(1, 1, n, x, y));
79
         }
80
         else
81
         {
82
           update(1, 1, n, x, y);
83
84
      }
85
86
     return 0;
87 }
```

2.4.4 区间染色 + 统计 + 离散化 POJ2528

```
1 #include<iostream>
```

```
2 | #include<algorithm>
 3 #include<string.h>
 4 using namespace std;
 5 typedef long long ll;
 7 const int maxn = 20000 + 100;
 8 int tree[maxn<<4];</pre>
 9 int li[maxn],ri[maxn];
10 bool vis[maxn];
11 int lisan[maxn*3];
12 int ans = 0;
13
14 void init()
15 {
     memset(tree, -1, sizeof(tree));
16
17
     memset(vis, 0, sizeof(vis));
18
     ans = 0;
19 }
20
   void pushdown(int p)
22
23
     tree[p << 1] = tree[p << 1|1] = tree[p];
24
     tree[p] = -1;
25
26
   void update(int p, int l, int r, int x, int y, int v)
28
29
     if(x \le 1 \& r \le y)
30
31
       tree[p] = v;
32
       return ;
33
     if(tree[p]!=-1)
35
       pushdown(p);
36
     int mid = (1+r)>>1;
37
     if(x \le mid)
38
      update(p << 1, 1, mid, x, y, v);
39
     if(y > mid)
40
       update(p<<1|1, mid+1, r, x, y, v);
     tree[p] = -1;
41
42 }
43
44 void query(int p, int l, int r)
45 {
```

```
46
     if(tree[p]!=-1)
47
48
       if(vis[tree[p]]==0)
49
50
         vis[tree[p]] = 1;
51
         ans++;
52
       }
53
       return;
54
     if(l==r)return;
56
     int mid = (1+r)>>1;
57
     query(p<<1, 1, mid);
58
     query(p << 1 | 1, mid+1, r);
59 }
60
61 int main()
62 {
    int t;
64
     cin>>t;
65
     while(t—)
66
67
       init();
68
       int n;
69
       cin>>n;
70
       int tot = 0;
71
       for(int i=0;i<n;i++)</pre>
72
73
         cin>>li[i]>>ri[i];
74
         lisan[tot++] = li[i];
75
         lisan[tot++] = ri[i];
76
77
       sort(lisan, lisan+tot);
78
       int m = unique(lisan, lisan+tot) - lisan;
79
       int t = m;
80
       for(int i=1;i<t;i++)</pre>
81
82
         if(lisan[i]-lisan[i-1]>1)
83
84
           lisan[m++] = lisan[i-1]+1;
85
         }
86
87
       sort(lisan, lisan+m);
88
       for(int i=0;i<n;i++)
89
```

```
int x,y;
90
91
         x = lower_bound(lisan, lisan+m, li[i]) - lisan;
         y = lower_bound(lisan, lisan+m, ri[i]) - lisan;
93
         update(1, 0, m-1, x, y, i);
94
95
       query(1, 0, m-1);
96
       cout<<ans<<endl;</pre>
97
98
     return 0;
99
```

2.4.5 线段树 + 扫描线求矩阵覆盖周长 POJ1177

```
1 #include<iostream>
 2 #include<vector>
 3 #include<algorithm>
 4 #include<cmath>
 5 using namespace std;
 6 typedef long long 11;
 8 \mid const \mid int \mid maxn = 10005;
9 vector<int> x;
10 int getID(int v)
11 {
12
     return lower_bound(x.begin(), x.end(), v) - x.begin();
13 }
14
15 struct Segment
16 {
17
    int 1, r;
18
    int h;
19
    int flag;
20 \segmentΓmaxn]:
21 bool cmp(Segment a, Segment b)
22 {
23
    return a.h < b.h;
24 }
25
26 struct Node
27 {
    int l,r;
    int lr, rr;
```

```
int len:
31
     int line;
32
     int s;
33 }node[maxn<<2];
34
35 void build(int p, int l, int r)
36 {
37
     node[p].l = 1: node[p].r = r:
     node[p].line = node[p].len = node[p].s = 0;
     node[p].lr = node[p].rr = 0;
40
     if(l==r)return;
     int mid = (1+r)>>1;
     build(p<<1, 1, mid);
43
     build(p<<1|1, mid+1, r);
44 }
45
46 void pushup(int p)
47 {
48
    if(node[p].s)
49
       node[p].line = 1;
50
51
       node[p].rr = node[p].lr = 1;
52
       node[p].len = x[node[p].r+1] - x[node[p].1];
53
       return;
54
     else if(node[p].1 == node[p].r)
56
57
       node[p].lr = node[p].rr = node[p].line = node[p].len = 0;
58
59
     else
60
61
       node[p].lr = node[p << 1].lr;
62
       node[p].rr = node[p << 1|1].rr;
       node[p].len = node[p<<1].len + node[p<<1|1].len;</pre>
       node[p].line = node[p << 1].line + node[p << 1|1].line - (node[p << 1].rr&&
         node[p<<1|1].lr);
65
    }
66 }
68 void update(int p, int l, int r, int v)
69 {
    if(node[p].r < 1 || node[p].l > r)return;
    if(1 \le node[p].1 \& node[p].r \le r)
72
```

```
73
        node[p].s += v;
 74
        pushup(p);
 75
        return;
 76
 77
      update(p<<1, 1, r, v);
 78
      update(p<<1|1, 1, r, v);
 79
      pushup(p);
 80 }
 81
 82 int main()
 83
      int n;
 85
      cin>>n;
 86
      for(int i=1;i<=n;i++)
 87
 88
        int x1, x2, y1, y2;
 89
        cin>>x1>>y1>>x2>>y2;
 90
        Segment &s1 = segment[2*i-1];
 91
        Segment &s2 = segment[i<<1];</pre>
        s1.1 = s2.1 = x1;
 93
        s1.r = s2.r = x2;
 94
        s1.h = y1; s2.h = y2;
        s1.flag = 1; s2.flag = -1;
 96
        x.push_back(x1);
 97
        x.push_back(x2);
 98
 99
      sort(segment+1, segment+2*n+1, cmp);
100
101
      sort(x.begin(), x.end());
102
      x.erase(unique(x.begin(), x.end()), x.end());
103
104
      build(1, 0, x.size()-1);
105
106
      11 \text{ ans} = 0;
107
      int last = 0:
      for(int i=1;i<=2*n;i++)
108
109
110
        int l = getID(segment[i].l);
        int r = getID(segment[i].r);
111
112
        update(1, 1, r-1, segment[i].flag);
113
        ans += abs(node[1].len - last);
114
        if(i!=2*n)
115
          ans += node[1].line * 2 * (segment[i+1].h - segment[i].h);
116
        last = node[1].len;
```

2.4.6 线段树 + 扫描线求矩阵面积并 HDU1542

```
1 #include<bits/stdc++.h>
2 using namespace std;
3 typedef long long 11;
5 const int maxn = 210:
6 int n;
7 vector<double> x;
8 inline int getID(double v)
9 {
    return lower_bound(x.begin(), x.end(), v) - x.begin();
11 }
12
13 struct Segment
14 {
15
    double 1, r;
    double h;
17
    int flag;
18 \segment[maxn]:
19 bool cmp(Segment a, Segment b)
20 {
21
    return a.h < b.h;
22 }
23
24 struct Node
25 {
    int l, r;
    int s;
    double len;
29 }node[maxn<<2];
30
31 void pushup(int p)
32 {
33
    if(node[p].s)
34
      node[p].len = x[node[p].r+1] - x[node[p].1];
    else if(node[p].1 == node[p].r)
```

```
36
       node[p].len = 0;
37
     else
38
       node[p].len = node[p << 1].len + node[p << 1|1].len;
39 }
40
41 void build(int p, int l, int r)
42 {
43
    if(l>r)return:
     node[p].1 = 1; node[p].r = r;
44
     node[p].s = 0; node[p].len = 0;
46
    if(l==r) return;
     int mid = (1+r)>>1;
     build(p<<1, 1, mid);
     build(p<<1|1, mid+1, r);
50
     pushup(p);
51 }
52
  void update(int p, int l, int r, int v)
54 {
    if(l>node[p].r || r<node[p].l) return;</pre>
     if(1 <= node[p].1 && node[p].r <= r)</pre>
56
57
58
       node[p].s += v;
59
       pushup(p);
60
       return;
61
62
     update(p<<1, 1, r, v);
     update(p<<1|1, 1, r, v);
64
     pushup(p);
65 }
67 int main()
68 {
     int cas = 0;
     while(scanf("%d", &n) && n)
70
71
     {
72
       x.clear();
       for(int i=1;i<=n;i++)
73
74
       {
75
         double x1, x2, y1, y2;
76
         scanf("%lf%lf%lf%lf", &x1, &y1, &x2, &y2);
77
         Segment &s1 = segment[2*i-1];
78
         Segment &s2 = segment[i<<1];</pre>
79
         s1.1=s2.1=x1;
```

```
80
          s1.r=s2.r=x2:
 81
          s1.h=y1;
 82
          s2.h=y2;
 83
          s1.flag=1;
 84
          s2.flag=-1;
 85
          x.push_back(x1);
 86
          x.push_back(x2);
 87
 88
        sort(segment+1, segment+2*n+1, cmp);
 89
 90
        sort(x.begin(), x.end());
 91
        x.erase(unique(x.begin(), x.end()), x.end());
 92
 93
        build(1, 0, x.size()-1);
 94
        double ans = 0;
 95
        for(int i=1:i<=2*n:i++)
 96
 97
          int l=getID(segment[i].1);
          int r=getID(segment[i].r);
 98
          update(1, 1, r-1, segment[i].flag);
100
          ans+=node[1].len*(segment[i+1].h - segment[i].h);
101
        printf("Test case #%d\n", ++cas);
102
103
        printf("Total explored area: %.2f\n\n", ans);
104
105
     return 0;
106 }
```

2.5 主席树

2.5.1 区间第 K 大

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
typedef long long ll;
#define inf 0x3f3f3f3f
typedef pair<int, int> P;
const int maxn = 1e6+5;
const ll mod = 1e9+7;

// 顶点,代表区间[l, r]中有v个数字
struct node
11 {
```

```
12 int 1. r. v:
13 }tree[maxn*20]; // 空间开大一点, 因为要动态开点
15 // edit[i]存的是第i颗权值线段树的根节点在tree数组中的位置
16 // a是存放原数据的数组, b是离散化后的数组, tot表示顶点的个数
int edit[maxn]. a[maxn]. b[maxn]. tot=0:
18
19 // 建树
20 int build(int 1, int r)
21 {
22 // 这里就是动态开辟新的结点,就是将tot加一
  int pos = ++tot;
   tree[pos].v = 0; //初始化为0
   if(l==r)return pos: //到根节点了, 返回
   // 二分建树没什么好说的
   int mid = (1+r)>>1:
   tree[pos].l = build(l, mid);
   tree[pos].r = build(mid+1, r);
   //要返回pos的位置,因为edit数组要存新根的位置
31
   return pos;
32 }
33
34 // 就是插入操作,插入新的元素
35 // ed是前一版本的结点在tree的位置, 更新区间[1, r], 位置为v
36 int update(int ed, int l, int r, int v)
37 {
38
  // 动态开点
  int pos = ++tot;
   //先将新一版本的当前结点复制为上一个版本的对应结点
   tree[pos] = tree[ed]; tree[pos].v++; //新一版本的结点的v要加一,因为对应区
     间插入了一个数
42 if(l==r) return pos; //到叶子节点了,返回
43
   // 二分
   int mid = (1+r)>>1;
   // 如果更新位置v在左子树中, 递归更新即可, 在右子树中同理, 最后要返回pos
   if(v<=mid) tree[pos].l = update(tree[ed].l, l, mid, v);</pre>
   else tree[pos].r = update(tree[ed].r, mid+1, r, v);
48
   return pos;
49 }
51 // 查询区间[1, r]第k大的数字, pre对应1-1版本的权值线段树的节点位置, ed代表r
    版本的权值线段树的节点位置
52 int query(int pre, int ed, int l, int r, int k)
53 {
```

```
// 到叶子节点就返回
   if(l==r) return 1;
56
   // 二分
57
    int mid = (1+r)>>1;
    // 先计算左子树的数字个数
    int x = tree[tree[ed].1].v - tree[tree[pre].1].v;
   // 若左子树的数字个数大于等于k,说明我们要找的数字在左子树中,递归走到左子
     树继续寻找
   if(x>=k) return query(tree[pre].1, tree[ed].1, 1, mid, k);
   // 否则就在右子树中,我们要在右子树中寻找k-x大的数字,递归寻找就好
   else return query(tree[pre].r, tree[ed].r, mid+1, r, k-x);
64 }
65
66 int main()
67 {
   int n, q; // n个数字, q次询问
   scanf("%d%d", &n, &q); // 这一题cin/cout会被卡
   // 输入数据,并copy到b数组中
   for(int i=1;i<=n;i++)
71
72
   {
73
    scanf("%d", &a[i]);
     b[i] = a[i];
74
75
   // 离散化
76
77
    sort(b+1, b+1+n);
78
    int m = unique(b+1, b+n+1) - b-1;
   // 构建一颗空的权值线段树,edit「Ø]存放的就是这颗空树的根节点的位置
79
    edit[0] = build(1, m);
   // 插入n个数据
82
    for(int i=1;i<=m;i++)</pre>
83
     // 找到a[i]离散化后对应的位置
84
     a[i] = lower\_bound(b+1, b+m+1, a[i]) - b;
     // edit[i]存放第i版本的权值线段树的根节点位置
87
     edit[i] = update(edit[i-1], 1, m, a[i]);
88
   // 处理q次询问
    while(q—)
91
   {
92
     int x, y, k;
     scanf("%d%d%d", &x, &y, &k);
     // pos对应的是离散化后的位置,所以最后输出b[pos]即可
95
     int pos = query(edit[x-1], edit[y], 1, m, k);
     printf("%d\n", b[pos]);
```

```
97 }
98 return 0;
99 }
```

2.5.2 动态区间第 K 大 (主席树套树状数组) ZOJ2112

```
1 #include<br/>stdc++.h>
2 using namespace std;
3 typedef long long 11;
4 #define inf 0x3f3f3f3f3f
5 typedef pair<int, int> P;
6 const int maxn = 60010:
7 const ll mod = 1e9+7;
8 const int M = 2500010;
10 int n, m, q, tot;
11 struct node
12 {
13
   int 1, r, v;
14 }tree[M];
15
16 // T是主席树,与上面代码的edit作用一样, S数组就是树状数组, use数组是树状数
    组求和时用的,记录的是树状数组中哪一些权值线段树要被用来求和
17 int T[maxn], S[maxn], use[maxn], a[maxn], b[maxn];
19 // 记录询问,因为要将修改后的值一起构建主席树,所以将在线转为离线
20 struct 0
21 {
   // 对于查询区间[1, r]第k大的询问来说, flag为1
   //若是修改操作,1记录修改的位置,r记录新值,flag为0
23
   int l, r, k, flag;
25
  }query[10010];
27 // 快速找出x在离散化后的位置
28 int HASH(int x)
29 {
   return lower_bound(b+1, b+m+1, x) - b;
31 }
32
33 // 建静态主席树,和之前的一样
34 int build(int 1, int r)
35 {
```

```
int pos = ++tot:
    tree[pos].v = 0;
    if(l==r) return pos;
    int mid = (1+r)>>1:
    tree[pos].l = build(l, mid);
41
    tree[pos].r = build(mid+1, r);
42
    return pos;
43 }
44
45 // 和之前的静态主席树update差不多,只不过不是直接将tree[pos].v+1,而是加参数v
46 //消除影响v就为-1, 添加影响v就为1, 其他没什么不同
47 int update(int ed, int l, int r, int p, int v)
48 {
   int pos = ++tot:
   tree[pos] = tree[ed];
   tree[posl.v += v:
   if(l==r) return pos;
   int mid = (1+r)>>1;
   if(p<=mid) tree[pos].l = update(tree[ed].l, l, mid, p, v);</pre>
    else tree[pos].r = update(tree[ed].r, mid+1, r, p, v);
    return pos;
57 }
58
59 // 树状数组的lowbit
60 int lowbit(int x) { return x&(-x); }
61
62 // 修改操作,修改位置x的影响
63 int add(int x, int v)
64 {
   // 找出a[x]在离散化后的位置p
    int p = HASH(a[x]);
67
    while(x \le n)
68
     // 修改操作,对树状数组中相应的权值线段树进行修改,消除影响: v=-1, 添加
     // 因为树状数组中的权值线段树不需要可持久化, 所以直接在原版本上修改就可
70
       以了
71
     S[x] = update(S[x], 1, m, p, v);
     x+=lowbit(x);
72
73
   }
74 }
75
76 // 树状数组求和, 求左子树包含的数字个数,和静态主席树一样的思想,都是先求左
    子树
```

```
77 int sum(int x)
78 {
 79
     int ret = 0:
 80
     while(x)
 81
      // use[i]记录的就是树状数组中相应的权值线段树的结点位置
 82
      // 似乎这一句有一点点难以理解,结合整体代码多看几遍吧
 83
      ret += tree[tree[use[x]].l].v:
 84
 85
      x—=lowbit(x);
 86
 87
     return ret;
 88 }
 89
 90 // 询问操作。树状数组求「pre. ed]的和, tpre和ted是静态主席树的区间左右顶点的
     位置, 区间[1, r]第k大
 91 int Ouerv(int pre. int ed. int tpre. int ted. int l. int r. int k)
92 {
     if(l==r)return 1;
     int mid = (1+r)>>1:
 94
     // sum就是树状数组的求和,相对于静态主席树,多了sum求修改操作的影响
     // tmp为当前左子树的数字个数
 97
     int tmp = sum(ed) - sum(pre) + tree[tree[ted].1].v - tree[tree[tpre].1].v;
     // 若左子树的数字个数大干等干k就往左子树继续走,这里和主席树没什么区别
 99
     if(tmp >= k)
100
      // 两个for循环是更新左子树需要用到的树状数组中的权值线段树的位置,有那么
101
        一丢丢难以理解,多看几遍?
      for(int i=ed; i; i—=lowbit(i)) use[i] = tree[use[i]].1;
102
103
       for(int i=pre: i: i-=lowbit(i)) use[i] = tree[use[i]].l:
104
      return Query(pre, ed, tree[tpre].1, tree[ted].1, 1, mid, k);
105
106
     else
107
      // 走右子树同理
108
      for(int i=ed: i: i-=lowbit(i)) use[i] = tree[use[i]].r:
109
      for(int i=pre; i; i=lowbit(i)) use[i] = tree[use[i]].r;
110
111
      return Query(pre, ed, tree[tpre].r, tree[ted].r, mid+1, r, k—tmp);
112
113 }
114
115 int main()
116 {
117
     int t; // t个case
118
     scanf("%d", &t);
```

```
119
     while(t—)
120
121
       scanf("%d%d", &n, &q);
122
       m = tot = 0: // 记得初始化
123
       for(int i=1;i<=n;i++)
124
125
         scanf("%d", &a[i]);
126
         b\Gamma + + m\Gamma = a\Gamma i\Gamma:
127
128
       char op[5];
       for(int i=1:i<=a:i++)
129
130
131
         scanf("%s", op);
132
         // 查询操作
         if(op[0]=='Q')
133
134
135
           scanf("%d%d%d", &query[i].1, &query[i].r, &query[i].k);
136
           query[i].flag = 1;
137
         }
138
         else
139
140
           scanf("%d%d", &query[i].1, &query[i].r);
           b[++m] = querv[i].r; // 注意要将修改后的新值加入到待离散化的b数组
141
142
           querv[i].flag = 0:
143
         }
144
       }
145
       // 离散化
146
       sort(b+1, b+m+1);
147
       m = unique(b+1, b+m+1) - b-1:
148
       // 构建主席树
149
       T[0] = build(1, m);
150
       for(int i=1;i<=n;i++)
151
        T[i] = update(T[i-1], 1, m, HASH(a[i]), 1);
       // 构建树状数组,每一个节点都是一颗空的权值线段树
152
153
       for(int i=1:i<=n:i++)
         S[i] = T[0];
154
       // 离线处理q个询问
155
       for(int i=1;i<=q;i++)
156
157
158
         if(query[i].flag) // 查询
159
160
           // 两个for循环标记区间[1. r]要使用的树状数组中的权值线段树的位置
161
           for(int j=query[i].r; j; j=lowbit(j)) use[j] = S[j];
162
           for(int j=query[i].l-1; j; j=lowbit(j)) use[j] = S[j];
```

```
163
           printf("%d\n", b[Query(query[i].l-1, query[i].r, T[query[i].l-1], T[
             query[i].r], 1, m, query[i].k)]);
164
         }
165
         else
166
           // 先消除影响
167
168
           add(query[i].1, -1);
           // 在原数组中更新值
169
170
           a[query[i].1] = query[i].r;
           //添加新值的影响
171
172
           add(query[i].1, 1);
173
174
       }
175
176
     return 0;
177 }
```

3 DP

3.1 背包

```
1 const int MAXN = 10000;
2 const int SIZE = 100000;
4 int dp[SIZE];
5 int volume[MAXN], value[MAXN], c[MAXN];
                   // 总物品数,背包容量
6 int n, v;
8 // 01背包
9 void ZeroOnepark(int val, int vol)
10 {
    for (int j = v ; j \ge vol; j—)
12
13
      dp[j] = max(dp[j], dp[j - vol] + val);
14
15 }
16
17 // 完全背包
18 void Completepark(int val, int vol)
19 {
20
   for (int j = vol; j \le v; j++)
21
```

```
22
      dp[j] = max(dp[j], dp[j - vol] + val);
23
24 }
25
26 // 多重背包
27 void Multiplepark(int val, int vol, int amount)
28 {
    if (vol * amount >= v)
30
      Completepark(val, vol);
31
32
    }
33
     else
34
35
      int k = 1:
36
       while (k < amount)
37
38
        ZeroOnepark(k * val, k * vol);
39
        amount -= k;
40
        k <<= 1;
41
42
       if (amount > 0)
43
        ZeroOnepark(amount * val, amount * vol);
45
46
47
48
49 int main()
50 {
51
    while (cin >> n >> v)
52
53
      for (int i = 1 ; i \le n ; i++)
54
        cin >> volume[i] >> value[i] >> c[i];
                                                 // 费用,价值,数量
55
56
       memset(dp, 0, sizeof(dp));
57
58
       for (int i = 1; i \le n; i++)
59
        Multiplepark(value[i], volume[i], c[i]);
60
61
62
      cout << dp[v] << endl;</pre>
63
64
    return 0;
65 }
```

3.2 最长公共递增子序列

```
2 * 最长公共递增子序列 O(n^2)
3 * f记录路径,DP记录长度,用a对b扫描,逐步最优化。
4 */
5 const int N = 1010;
7 int f[N][N], dp[N];
9 int gcis(int a[], int la, int b[], int lb, int ans[])
10 { // a[1...la], b[1...lb]
   int i, j, k, mx;
11
    memset(f, 0, sizeof(f));
13
    memset(dp, 0, sizeof(dp));
    for (i = 1; i \le la; i++)
14
15
16
      memcpy(f[i], f[i-1], sizeof(f[0]));
17
      for (k = 0, j = 1; j \le lb; j++)
18
19
        if (b[j-1] < a[i-1] && dp[j] > dp[k])
20
21
          k = j;
22
23
        if (b[j-1] == a[i-1] \& dp[k] + 1 > dp[j])
24
25
          dp[j] = dp[k] + 1,
26
          f[i][j] = i * (lb + 1) + k;
27
28
29
30
    for (mx = 0, i = 1; i \le lb; i++)
31
32
      if (dp[i] > dp[mx])
34
        mx = i;
35
      }
    for (i = la * lb + la + mx, j = dp[mx]; j; i = f[i / (lb + 1)][i % (lb + la + mx)]
      1)], j—)
38
```

```
39    ans[j - 1] = b[i % (lb + 1) - 1];
40    }
41    return dp[mx];
42 }
```

3.3 最长公共子序列

```
1 const int N = 1010;
3 int a[N][N];
5 int LCS(const char *s1, const char *s2)
6 { // s1:0...m, s2:0...n
    int m = (int)strlen(s1), n = (int)strlen(s2);
    int i, j;
    a[0][0] = 0;
     for (i = 1; i \le m; ++i)
11
12
      a[i][0] = 0;
13
    for (i = 1; i \le n; ++i)
14
15
      a[0][i] = 0;
17
     for (i = 1; i \le m; ++i)
19
20
      for (j = 1; j \le n; ++j)
21
22
         if (s1[i-1] == s2[j-1])
23
24
           a[i][j] = a[i - 1][j - 1] + 1;
25
26
         else if (a[i - 1][j] > a[i][j - 1])
27
28
           a[i][j] = a[i - 1][j];
29
         }
30
         else
31
32
           a[i][j] = a[i][j - 1];
33
34
35
```

```
36 return a[m][n];
37 }
```

3.4 最长有序子序列

```
2 * 递增(默认)
3 * 递减
4 * 非递增
5 * 非递减 (1)>= && < (2)< (3)>=
6 */
7 const int MAXN = 1001;
9 | int a[MAXN], f[MAXN], d[MAXN]; // d[i] 用于记录 a[0...i] 以 a[i] 结尾的最
    大长度
10
  int bsearch(const int *f, int size, const int &a)
12
13
    int 1 = 0, r = size - 1;
    while (1 \le r)
14
15
16
      int mid = (1 + r) / 2;
      if (a > f[mid - 1] && a <= f[mid]) // (1)
17
18
      {
19
      return mid;
20
21
      else if (a < f[mid])
22
23
       r = mid - 1;
24
      }
25
      else
26
27
       1 = mid + 1;
28
      }
29
30
    return -1;
31
33 int LIS(const int *a, const int &n)
34 {
    int i, j, size = 1;
    f[0] = a[0];
```

```
d\Gamma 0  = 1:
    for (i = 1; i < n; ++i)
39
      if (a[i] \le f[0])
                        // (2)
41
42
       j = 0;
43
44
      else if (a[i] > f[size - 1]) // (3)
45
46
      j = size++;
47
      }
48
      else
49
50
       j = bsearch(f, size, a[i]);
51
52
     f[j] = a[i];
53
      d[i] = j + 1;
54
55
    return size;
56 }
57
58 int main()
59 {
    int i, n;
    while (scanf("%d", &n) != EOF)
62
63
      for (i = 0; i < n; ++i)
64
65
       scanf("%d", &a[i]);
66
      printf("%d\n", LIS(a, n)); // 求最大递增 / 上升子序列(如果为最大非
        降子序列,只需把上面的注释部分给与替换)
68
   }
69
   return 0;
70 }
```

4 字符串

5 数学

5.1 快速幂

```
1 typedef long long ll;
 2 11 pow(11 x,11 n,11 mod)
3 {
    ll res=1;
     while(n>0)
      if(n&1)
        res=res*x;
10
        res=res%mod;
11
       }
12
       x=x*x;
13
       x=x\%mod;
14
       n>>=1;
15
16
     return res;
17 }
```

5.2 逆序数

```
1 /*
2 * 也可以用树状数组做
3 * a[0...n-1] cnt=0; call: MergeSort(0, n)
 4 */
5 const int N = 1010;
6 int a[N];
7 int c[N];
8 int cnt = 0;
10 void MergeSort(int 1, int r)
11 {
    int mid, i, j, tmp;
13
    if (r > 1 + 1)
14
15
      mid = (1 + r) / 2;
      MergeSort(1, mid);
16
17
      MergeSort(mid, r);
18
      tmp = 1;
19
      for (i = 1, j = mid; i < mid && j < r;)
20
21
        if (a[i] > a[j])
22
        {
```

```
23
           c[tmp++] = a[j++];
24
           cnt += mid - i;
25
         }
26
         else
27
28
           c[tmp++] = a[i++];
29
30
31
       if (j < r)
32
33
         for (; j < r; ++j)
34
35
           c[tmp++] = a[j];
36
37
       }
38
       else
39
40
         for (; i < mid; ++i)
41
42
           c[tmp++]=a[i];
43
44
45
       for (i = 1; i < r; ++i)
46
         a[i] = c[i];
47
48
49
     }
50
     return ;
51 }
```

5.3 无序序列变有序的最少交换次数

5.3.1 相邻元素交换

```
1 \\ 等于逆序数个数
```

5.3.2 任意元素交换

```
1 * 2 * 交换任意两数的本质是改变了元素位置, 3 * 故建立元素与其目标状态应放置位置的映射关系
```

```
4 */
5 int getMinSwaps(vector<int> &A)
    // 排序
    vector<int> B(A);
    sort(B.begin(), B.end());
10
    map<int, int> m;
    int len = (int)A.size();
12
    for (int i = 0; i < len; i++)
13
     m[B[i]] = i; // 建立每个元素与其应放位置的映射关系
14
15
16
17
                  // 循环节个数
    int loops = 0;
    vector<bool> flag(len, false);
18
    // 找出循环节的个数
20
    for (int i = 0; i < len; i++)
21
22
     if (!flag[i])
23
     {
24
       int j = i;
       while (!flag[j])
25
26
27
        flag[j] = true;
         j = m[A[j]]; // 原序列中j位置的元素在有序序列中的位置
28
29
       }
30
       loops++;
31
32
33
    return len - loops;
34
```

5.4 GCD

5.4.1 非递归

```
1 int gcd(int x, int y)
2 {
3    if (!x || !y)
4    {
5      return x > y ? x : y;
6    }
7
```

```
8  for (int t; t = x % y, t; x = y, y = t);
9
10  return y;
11 }
```

5.4.2 递归

```
int gcd(int a, int b)
{
  return b==0 ? a : gcd(b, a%b);
}
```

5.5 EXGCD

```
1 /*
2 * 求x, y使得gcd(a, b) = a * x + b * y;
4 int extgcd(int a, int b, int &x, int &y)
5 {
   if (b == 0)
      x = 1;
      y = 0;
10
      return a;
11
12
13
    int d = extgcd(b, a \% b, x, y);
14
    int t = x;
15
    x = y;
    y = t - a / b * y;
17
18
    return d;
19 }
```

5.6 素数

5.6.1 判断小于 MAXN 的数是否为素数

```
1 /*
2 * 素数筛选,判断小于MAXN的数是不是素数
```

```
3 * notprime是一张表, false表示是素数, true表示不是
4 */
5 const int MAXN = 1000010;
6 bool notprime[MAXN];
8 void init()
9 {
    memset(notprime, false, sizeof(notprime));
11
    notprime[0] = notprime[1] = true;
    for (int i = 2; i < MAXN; i++)
12
13
      if (!notprime[i])
14
15
        if (i > MAXN / i) // 阻止后边i * i溢出(或者i,j用long long)
16
17
18
          continue:
19
20
        // 直接从i * i开始就可以,小于i倍的已经筛选过了
21
        for (int j = i * i; j < MAXN; j += i)
22
23
         notprime[j] = true;
24
25
26
27
```

5.6.2 生成小于等于 MAXN 的全部素数

```
15
         prime[++prime[0]] = i;
16
17
18
       for (int j = 1; j \le prime[0] \& prime[j] \le MAXN / i; <math>j++)
19
20
         prime[prime[j] * i] = 1;
21
         if (i % prime[j] == 0)
22
23
           break;
24
25
       }
26
   }
27 }
```

5.6.3 Miller Rabin

```
2 * 随机素数测试(伪素数原理)
3 * CALL: bool res = miller(n);
4 * 快速测试n是否满足素数的"必要"条件,出错概率极低
5 * 对于任意奇数n > 2和正整数s, 算法出错概率 2^(-s)
6 */
8 int witness(int a, int n)
9 {
   int x, d = 1;
    int i = ceil(log(n - 1.0) / log(2.0)) - 1;
12
    for (; i \ge 0; i - )
13
14
     x = d;
     d = (d * d) % n;
     if (d == 1 \&\& x != 1 \&\& x != n - 1)
16
17
18
       return 1;
19
20
      if (((n-1) & (1 << i)) > 0)
21
22
       d = (d * a) % n;
24
25
    return (d == 1 ? 0 : 1);
26 }
```

```
28 int miller(int n, int s = 50)
29
   if (n == 2) // 质数返回1
31
     return 1;
    if (n % 2 == 0) // 偶数返回0
33
     return 0;
    int j, a;
35
    for (j = 0; j < a; j++)
36
37
     a = rand() * (n - 2) / RAND_MAX + 1;
     // rand()只能随机产生[0, RAND_MAX)内的整数
     // 而且这个RAND_MAX只有32768直接%n的话是永远
39
     // 也产生不了[RAND_MAX, n)之间的数
40
41
     if (witness(a, n))
42
     {
43
       return 0;
44
     }
45
46
    return 1;
47 }
```

5.7 组合数

```
1 int com(int n, int r) // return C(n, r)
    if (n - r > r)
      r = n - r; // C(n, r) = C(n, n - r)
    int i, j, s = 1;
    for (i = 0, j = 1; i < r; ++i)
9
10
      s *= (n - i);
      for (; j \le r \&\& s \% j == 0; ++j)
11
12
     {
13
       s /= j;
14
15
    }
16
    return s;
17 }
```

5.8 阶乘长度

```
#define PI 3.1415926

int main()
{
    int n, a;
    while (~scanf( "%d", &n))
    {
        a = (int)((0.5 * log(2 * PI * n) + n * log(n) - n) / log(10));
        printf("%d\n", a + 1);
    }
    return 0;
}
```

5.9 全排列

```
1 #define MAX_N 10
2 int n:
                          // 共n个数
                          // 记录每个位置填的数
3 int rcd[MAX_N];
4 int used[MAX_N];
                          // 标记数是否用过
                          // 存放输入的n个数
5 int num[MAX_N];
7 void full_permutation(int 1)
8 {
   int i;
   if (1 == n)
11
12
     for (i = 0; i < n; i++)
13
       printf("%d", rcd[i]);
14
15
       if (i < n-1)
       {
16
         printf(" ");
17
18
19
20
     printf("\n");
21
     return ;
22
    for (i = 0; i < n; i++) // 枚举所有的数(n个),循环从开始
24
   if (!used[i])
                           // 若num[i]没有使用过,则标记为已使用
25
   {
```

5.10 求斐波那契第 N 项

```
1 /*
2 * 求斐波那契数列第N项,模MOD
3 */
4 #define mod(a, m) ((a) % (m) + (m)) % (m)
5 const int MOD = 1e9 + 9;
6 struct MATRIX
    long long a[2][2];
10
11 MATRIX a;
12 long long f[2];
13
14 void ANS_Cf(MATRIX a)
15 {
    f[0] = mod(a.a[0][0] + a.a[1][0], MOD);
17
    f[1] = mod(a.a[0][1] + a.a[1][1], MOD);
18
    return ;
19 }
20
  MATRIX MATRIX_Cf(MATRIX a, MATRIX b)
22
23
    MATRIX ans;
    int k;
25
    for (int i = 0; i < 2; i++)
26
27
      for (int j = 0; j < 2; j++)
28
29
        ans.a[i][j] = 0;
        k = 0:
31
        while (k < 2)
32
33
          ans.a[i][j] += a.a[k][i] * b.a[j][k];
```

```
34
           ans.a[i][j] = mod(ans.a[i][j], MOD);
           ++k;
35
36
        }
37
38
39
    return ans;
40 }
41
42 MATRIX MATRIX_Pow(MATRIX a, long long n)
43 {
    MATRIX ans;
    ans.a[0][0] = 1;
46
    ans.a[1][1] = 1;
47
    ans.a[0][1] = 0;
    ans.a[1][0] = 0;
49
    while (n)
50
51
      if (n & 1)
52
53
        ans = MATRIX_Cf(ans, a);
54
55
      n = n >> 1;
       a = MATRIX_Cf(a, a);
57
58
    return ans;
59 }
61 int main()
62 {
    long long n;
     while (cin >> n)
65
66
       if (n == 1)
68
        cout << '1' << '\n';
69
        continue;
70
71
       a.a[0][0] = a.a[0][1] = a.a[1][0] = 1;
72
       a.a[1][1] = 0;
73
       a = MATRIX_Pow(a, n - 2);
74
       ANS_Cf(a);
75
       cout << f[0] << '\n';
76
77
    return 0;
```

38

78 }

6 STL

6.1 vector

```
1 vector<int> s:
2 // 定义一个空的vector对象,存储的是int类型的元素
3 vector<int> s(n):
4 // 定义一个含有n个int元素的vector对象
5 vector<int> s(first. last):
6 // 定义一个vector对象,并从由迭代器first和last定义的序列[first, last)中复制
   初值
8 s[i]
                // 直接以下标方式访问容器中的元素
9 s.front()
               // 返回首元素
10 s.back()
                // 返回尾元素
               // 向表尾插入元素x
11 s.push_back(x)
                // 返回表长
12 s.size()
13 s.empty()
               // 表为空时, 返回真, 否则返回假
               // 删除表尾元素
14 s.pop_back()
15 s.begin()
                // 返回指向首元素的随机存取迭代器
                // 返回指向尾元素的下一个位置的随机存取迭代器
16 s.end()
17 s.insert(it, val) // 向迭代器it指向的元素前插入新元素val
18 s.insert(it, n, val)// 向迭代器it指向的元素前插入n个新元素val
19 s.insert(it, first, last)
20 // 将由迭代器first和last所指定的序列[first, last)插入到迭代器it指向的元素前
   面
                // 删除由迭代器it所指向的元素
21 s.erase(it)
22 s.erase(first, last)// 删除由迭代器first和last所指定的序列[first, last)
                // 预分配缓冲空间, 使存储空间至少可容纳n个元素
23 s.reserve(n)
               // 改变序列长度,超出的元素将会全部被删除,如果序列需要
24 s.resize(n)
   扩展(原空间小于n),元素默认值将填满扩展出的空间
25 s.resize(n, val) // 改变序列长度,超出的元素将会全部被删除,如果序列需要
   扩展(原空间小于n),val将填满扩展出的空间
               // 删除容器中的所有元素
26 s.clear()
                // 将s与另一个vector对象进行交换
27 s.swap(v)
28 s.assign(first, last) // 将序列替换成由迭代器first和last所指定的序列[first,
    last), [first, last)不能是原序列中的一部分
29
30 // 要注意的是, resize操作和clear操作都是对表的有效元素进行的操作, 但并不一
   定会改变缓冲空间的大小
```

31 // vector上还定义了序列之间的比较操作运算符(>、<、>=、<=、==、!=),可以按照字典序比较两个序列。

6.2 set

```
1 // 有序
2 set<int> s:
3 s.begin()
             // 返回指向第一个元素的迭代器
             // 清除所有元素
4 s.clear()
             // 返回某个值元素的个数
5 s.count()
             // 如果集合为空,返回true(真)
6 s.empty()
             // 返回指向最后一个元素之后的迭代器,不是最后一个元素
7 s.end()
8 | s.equal_range() // 返回集合中与给定值相等的上下限的两个迭代器
9 s.erase()
            // 删除集合中的元素
10 s.find()
             // 返回一个指向被查找到元素的迭代器
11 s.get_allocator() // 返回集合的分配器
12 s.insert()
             // 在集合中插入元素
13 s.lower_bound() // 返回指向大于(或等于)某值的第一个元素的迭代器
14 s.key_comp() // 返回一个用于元素间值比较的函数
15 s.max size()
            // 返回集合能容纳的元素的最大限值
             // 返回指向集合中最后一个元素的反向迭代器
16 s.rbegin()
17 s.rend()
            // 返回指向集合中第一个元素的反向迭代器
            // 集合中元素的数目
18 s.size()
            // 交换两个集合变量
19 s.swap()
20 s.upper_bound() // 返回大于某个值元素的迭代器
21 s.value_comp() // 返回一个用于比较元素间的值的函数
22
23 // 多重集合
24 multiset<int> s;
25 // 操作类似
```

6.3 pair

```
1 pair<T1, T2> p1;
2 pair<T1, T2> p1(v1, v2);
3 p1.first;
4 p1.second;
5 p1 = make_pair(v1, v2);
6 vector<pair<int, int> > v;
8 sort(v.begin(), v.end()); //根据pair的first排序, 从小到大
```

6.4 stack

```
1 stack<int> s;
2 s.push(x); // 入栈
3 s.pop(); // 出栈
4 s.top(); // 访问栈顶
5 s.empty(); // 当栈空时,返回true
6 s.size(); // 访问栈中元素个数
```

6.5 queue

```
1 | aueue<int> a:
2 q.push(x); // 入队列
3 q.pop(); // 出队列
4 g.front(); // 访问队首元素
5 g.back(); // 访问队尾元素
6 q.empty(); // 判断队列是否为空
 q.size(); // 访问队列中的元素个数
9 //priority_queue (优先队列)。优先队列与队列的差别在于优先队列不是按照入队的
   顺序出队,而是按照队列中元素的优先权出队列(默认为大者优先,也可以通过指定
   算子来指定自己的优先顺序)。
11 priority_queue模版类有三个模版参数,第一个是元素类型,第二个是容器类型,第三
   个是比较算子。其中后两者都可以忽略,默认容器为vector,默认算子为less,即小
   的往前排,大的往后排(出队列时列尾元素先出队)。
13 priority_queue<int> q;
14 priority_queue<pair<int, int> > qq; // 注意在两个尖括号之间一定要留空格, 防
15 priority_queue<int, vector<int>, greater<int> > qqq:// 定义小的先出队列
16
           // 如果队列为空,则返回true,否则返回false
17 q.empty()
18 q.size()
           // 返回队列中元素的个数
19 q.pop()
           // 删除队首元素,但不返回其值
           // 返回具有最高优先级的元素值,但不删除该元素
20 q.top()
21 q.push(item) // 在基于优先级的适当位置插入新元素
23 //deque双端队列
24 #include<deque>
25 deque<int> dep;
```

```
      27
      deq.push_front(const T& x); //头插

      28
      deq.push_back(const T& x); //尾插

      29
      deq.insert(iterator it, const T& x); //任意位置

      30
      deq.pop_front(); //删除头部

      32
      deq.pop_back(); //删除尾部

      33
      deq.erase(iterator it); //删除任意

      34
      deq[1]; // 并不会检查是否越界

      36
      deq.at(1); // 以上两者的区别就是 at 会检查是否越界, 是则抛出 out of range 异常

      37
      deq.front(); //访问头部

      38
      deq.back(); //访问尾部
```

6.6 map

6.7 bitset

```
1 const int MAXN = 32;
3 bitset<MAXN> bt;
                       // bt 包括 MAXN 位, 下标 0 ~ MAXN - 1, 默认初始
   化为 0
                       // 0xf 表示十六进制数 f, 对应二进制 1111, 将
4 bitset<MAXN> bt1(0xf);
   bt1 低 4 位初始化为 1
5 bitset<MAXN> bt2(012);
                       // 012 表示八进制数 12, 对应二进制 1010, 即将
   bt2 低 4 位初始化为 1010
6 bitset<MAXN> bt3("1010"); // 将 bt3 低 4 位初始化为 1010
8 bt.any()
              // bt 中是否存在置为 1 的二进制位?
              // bt 中不存在置为 1 的二进制位吗?
9 bt.none()
              // bt 中置为 1 的二进制位的个数
10 bt.count()
              // bt 中二进制位的个数
11 bt.size()
12 btΓposl
              // 访问 bt 中在 pos 处的二进制位
13 bt.test(pos) // bt 中在 pos 处的二进制位是否为 1
```

```
      14 bt.set()
      // 把 bt 中所有二进制位都置为 1

      15 bt.set(pos)
      // 把 bt 中在 pos 处的二进制位置为 1

      16 bt.reset()
      // 把 bt 中所有二进制位都置为 0

      17 bt.reset(pos)
      // 把 bt 中在pos处的二进制位置为0

      18 bt.flip()
      // 把 bt 中所有二进制位逐位取反

      19 bt.flip(pos)
      // 把 bt 中在 pos 处的二进制位取反

      20 bt[pos].flip()
      // 同上

      21 bt.to_ulong()
      // 用 bt 中同样的二进制位返回一个 unsigned long 值
```

6.8 algorithm

```
reverse(begin, end) // 反转
unique(begin, end) // 需排序,去除重复的相邻元素,常用于求不同元素个数
int n=unique(a, a+10)—a;

lower_bound(begin, end, value) //返回指向第一个不小于给定值的元素的迭代器
upper_bound(begin, end, value) //返回指向第一个大于给定值的元素的迭代器
next_permutation(array) //一种排列的下一种排列
```

7 计算几何

7.1 三角形面积

```
1 \\ 海伦公式
int p = (a+b+c)/2;
int s = sqrt(p * (p - a) * (p - b) * (p - c));
4
5 \\ 两边和夹角
6 \\ a, b为边, x为a和b的夹角
7 s = 0.5 * a * b * sin(x/90.0*acos(0));
```

8 其它

8.1 数据类型范围

数据类型	范围
char	-128 - 127
int	2147483648 - 2147483647(十位)
long long	-9223372036854775808 - 9223372036854775807(大约十九位)
double	1.7 * 10308

8.2 头文件

```
1 //#include<stdio.h>
2 //#include<iostream>
3 //#include<queue>
 4 //#include<algorithm>
 5 //#include<cstring>
6 //#include<vector>
7 //#include<cmath>
8 //#include<string>
9 //#include<map>
10 //#include<set>
#include<bits/stdc++.h>
12 using namespace std;
13 typedef long long ll;
14 #define inf 0x3f3f3f3f
15 typedef pair<int, int> P;
16 const int maxn = 5e4+5;
17 const ll mod = 1e9+7;
```

8.3 Vim 配置

```
1 // open ~/.vimrc
2 syntax on
3 set nu ts=4 sw=4 mouse=a cin
4 colo desert
5
6 map <C-A> ggVG"+y
7 map <F5> :call CR()<CR>
8 func! CR()
9 exec "w"
```

```
10 exec "!g++ -02 -g -std=c++11 -Wall % -o %<"
11 exec "! ./%<"
12 endfunc
```

8.4 输入挂

8.4.1 关闭同步

```
#define endl '\n'
ios::sync_whit_stdio(0);
cin.tie(0);
```

8.4.2 IO

```
#include<cstdio>
  inline void read(int &x) //看情况可去掉负数部分
    int t = 1;
    char ch = getchar();
    while(ch < '0' || ch > '9') { if(ch == '-') t = -1; ch = getchar();}
    x = 0;
    while(ch >= '0' && ch <= '9'){ x=x*10+ch''0'; ch = getchar(); }
10
11 }
12
13 void print(int i){
   if(i<10){
14
15
      putchar('0'+i);
16
      return ;
17
18
    print(i/10);
19
    putchar('0'+i%10);
20 }
```

8.5 C++ 大数

8.5.1 大数加法

```
1 string add(string a.string b)
2 { //两数相加
    string res="";
    int i=1;
    string first="0";
    while(true) {
     int tai=a.size()—i:
      int tbi=b.size()-i;
      if(tai<0 && tbi<0)
                  //从两数最右边开始模拟加法运算直到两数都遍历完
      break;
10
11
      int ta,tb;
12
      if(tai<0)
       ta=0; //如果没数则至为0
13
14
      else
15
       ta=a[tai]—'0';
16
      if(tbi<0)
17
       tb=0; //如果没数则至为0
18
      else
19
       tb=b[tbi]-'0';
     int temp=ta+tb+first[0]-'0'; //相加 first保存上一个的进位信息
20
      first[0]=temp%10+'0'; //当前位是对10取余
21
22
      res=first+res:
      first[0]=temp/10+'0'; //进位是除10
23
24
     i++;
25
26
    if(first!="0")
27
     res=first+res; //如果进位还有则添加
   if(res[0]=='0' && res.size()>1) //去除前导0
28
29
     res.erase(res.begin());
30
   return res;
31 }
```

8.5.2 大数乘法

```
first[0]=temp%10+'0': //当前位
9
10
       res=first+res;
11
       first[0]=temp/10+'0'; //进位
12
13
      if(first!="0") {
       res=first+res: //处理进位
14
15
16
      if(res[0]=='0' && res.size()>1)
       res.erase(res.begin()); //除去前导0
17
18
      return res:
19
    //否则则把b拆分为一位
21
    string res="0";
22
    string zero="";
23
    for(int i=b.size()-1; i>=0; i—) { //从b的最后一位开始
24
      string temp=mul(a,b.substr(i,1)); //计算当前为与a相乘
25
      res=add(res,temp+zero); //在其后添加适当的0再与结果相加
26
      zero=zero+"0";
27
28
    return res;
29 }
```

8.5.3 整数转 string

```
string inttostring(int m) { //将整数转为string
string res="";
string temp="0";
while(m) {
temp[0]=m%10+'0';
res=temp+res;
m/=10;
}
if(res=="")
res="0";
return res;
}
```

8.6 Java

```
valueOf(parament);将参数转换为制定的类型
```

```
3 比如 int a=3:
5 BigInteger b=BigInteger.valueOf(a);
7 则b=3;
9 String s=" 12345";
11 BigInteger c=BigInteger.valueOf(s);
13 则c=12345;
14
15 // 常用函数
16 1.赋值:
17 BigInteger a=new BigInteger("1");
18 BigInteger b=BigInteger.valueOf(1):
19
20 2.运算:
   add(); 大整数相加
22 BigInteger a=new BigInteger("23");
23 BigInteger b=new BigInteger("34");
24 a.add(b);
25
   subtract(); 相减
   multiply(); 相乘
   divide(); 相除取整
   remainder(); 取余
30 pow(); a.pow(b)=a^b
   gcd();最大公约数
32 abs(); 绝对值
   negate(); 取反数
   mod(); a.mod(b)=a%b=a.remainder(b);
35
36 3.BigInteger构造函数:
37 一般用到以下两种:
38 BigInteger(String val);
39 将指定字符串转换为十进制表示形式;
40 BigInteger(String val, int radix);
41 将指定基数的 BigInteger 的字符串表示形式转换为 BigInteger
42
43 4. 基本常量:
44 A=BigInteger.ONE 1
45 B=BigInteger.TEN 10
46 C=BigInteger.ZERO 0
```

```
47
48 5.n.compareTo(BigInteger.ZERO)==0 //相当于n==0
50 6.if(a[i].compareTo(n)>=0 && a[i].compareTo(m)<=0) // a[i]>=n && a[i]<=m
51
52 // 模板
53 import java.math.BigInteger;
54 import java.math.BigDecimal;
55 import java.util.Scanner;
56 import java.util.*;
57 import java.io.*;
58 public class Main {
    public static void main(String [] args){
      Scanner cin = new Scanner(System.in);
60
61
      BigInteger a, b;
62
      while(cin.hasNext())//相当于c语言中的scanf("%d", &n) != EOF
63
64
        a = cin.nextBigInteger();
        b = cin.nextBigInteger();
65
66
        System.out.println(a.add(b));//大整数加法
67
        System.out.println(a.subtract(b));//大整数减法
        System.out.println(a.multiply(b));//大整数乘法
68
        System.out.println(a.divide(b));//大整数除法,取整
69
        System.out.println(a.remainder(b));//大整数取模
70
71
        System.out.println(a.abs());//对大整数a取绝对值
72
        int x = 0;
73
        System.out.println(a.pow(x));//大整数a的x次幂
74
        int y = 8;
75
        System.out.println(a.toString(y));//返回大整数a的p进制用字符串表现的形
76
        System.out.println(a.toString());//返回大整数a的十进制用字符串表现的形
          式
        //大整数之间的比较
77
78
        if( a.compareTo(b) == 0 ) System.out.println("a == b"); //大整数a==b
79
        else if( a.compareTo(b) > 0 ) System.out.println("a > b"); //大整数a>b
        else if( a.compareTo(b) < 0 ) System.out.println("a < b"); //大整数a<b
80
          )
81
        BigDecimal c, d;
82
83
        c = cin.nextBigDecimal();
84
        d = cin.nextBigDecimal();
85
        System.out.println(c.add(d));//浮点数相加
86
        System.out.println(c.subtract(d));//浮点数相减
87
        System.out.println(c.multiply(d));//浮点数相乘
```