

All-in at the River

Standard Code Library

Shanghai Jiao Tong University

Desprado2

fstqwq

AntiLeaf



“

我清楚的记得那是 icpc2020 银川
当时我看着队友差 100 分钟出线，趴在魄罗上泣不成声
这个画面我永生难忘
那一刻我在想，如果能再给我一次机会，我一定要赢回所有
如今沈阳就在眼前，我必须考虑这是不是我此生仅有的机会
重振交大荣光，我辈义不容辞

”

Contents

1 图论

1.1 最小生成树	2
1.1.1 动态最小生成树	2
1.2 最短路	3
1.2.1 k短路	3
1.3 仙人掌	4
1.3.1 仙人掌DP	4
1.4 二分图	6
1.4.1 KM二分图最大权匹配	6
1.5 一般图匹配	7
1.5.1 高斯消元	7
1.5.2 带花树	8
1.6 最大流	9
1.6.1 Dinic	9
1.6.2 ISAP	9
1.6.3 HLPP最高标号预流推进	10

2 字符串

2.1 AC自动机	11
2.2 后缀数组	11
2.2.1 SAMSA	11
2.3 后缀自动机	12
2.4 回文树	12
2.4.1 广义回文树	13
2.5 Manacher马拉车	15
2.6 KMP	15
2.6.1 ex-KMP	15

3 数学

3.1 插值	15
3.1.1 牛顿插值	15
3.1.2 拉格朗日插值	15
3.2 多项式	15
3.2.1 FFT	15
3.2.2 NTT	16
3.2.3 任意模数卷积(三模数NTT)	16
3.2.4 多项式操作	17
3.2.5 拉格朗日反演	18
3.2.6 半在线卷积	18
3.3 FWT快速沃尔什变换	18
3.4 单纯形	19
3.5 线性代数	20
3.5.1 线性基	20

4 数论

4.1 $O(n)$ 预处理逆元	20
4.2 杜教筛	20
4.3 线性筛	20
4.4 Miller-Rabin	20
4.5 Pollard's Rho	21

5 数据结构

5.1 线段树	21
5.1.1 主席树	21
5.2 陈丹琦分治	21
5.3 Splay	22
5.4 树分治	22
5.4.1 动态树分治	22
5.4.2 紫荆花之恋	22
5.5 LCT	24
5.5.1 不换根(弹飞绵羊)	24

5.5.2 换根/维护生成树(GREALD07加强版)	25
-----------------------------	----

5.5.3 维护子树信息	26
--------------	----

5.5.4 模板题:动态QTREE4(询问树上相距最远点)	27
-------------------------------	----

5.6 长链剖分,梯子剖分	29
---------------	----

5.7 左偏树	30
---------	----

5.8 STL	30
---------	----

5.9 pb_ds	30
-----------	----

5.10 rope	30
-----------	----

5.11 常见根号思路	30
-------------	----

6 动态规划

6.1 决策单调性 $O(n \log n)$	30
-------------------------	----

7 其他算法

7.1 $O(1)$ 快速乘	31
----------------	----

7.2 $O(n^2)$ 高精度	31
------------------	----

7.3 xorshift	31
--------------	----

8 参考资料

8.1 常见数列	31
----------	----

8.1.1 伯努利数	31
------------	----

9 注意事项

9.1 常见下毒手法	31
------------	----

9.2 场外相关	31
----------	----

9.3 做题策略与心态调节	32
---------------	----

1. 图论

1.1 最小生成树

1.1.1 动态最小生成树

```

1 // 动态最小生成树的离线算法比较容易而在在线算法通常极为复
  ↳ 杂
2 // 一个跑得比较快的离线做法是对时间分治在每层分治时找出
  ↳ 一定在/不在MST上的边只带着不确定边继续递归
3 // 简单起见找确定边的过程用Kruskal算法实现过程中的两种
  ↳ 重要操作如下
4 // - Reduction待修改边标为+INF跑MST后把非树边删掉减少
  ↳ 无用边
5 // - Contraction待修改边标为-INF跑MST后缩除待修改边之外
  ↳ 的所有MST边计算必须边
6 // 每轮分治需要Reduction-Contraction借此减少不确定边从
  ↳ 而保证复杂度
7 // 复杂度证明假设当前区间有k条待修改边n和m表示点数和边
  ↳ 数那么最坏情况下R-C的效果为(n, m) -> (n, n + k - 1)
  ↳ -> (k + 1, 2k)
8
9
10 // 全局结构体与数组定义
11 struct edge { //边的定义
12     int u, v, w, id; // id表示边在原图中的编号
13     bool vis; // 在Kruskal时用记录这条边是否是树边
14     bool operator < (const edge &e) const { return w < e.w;
  ↳ }
15 } e[20][maxn], t[maxn]; // 为了便于回滚在每层分治存一个
  ↳ 副本
16
17
18 // 用于存储修改的结构体表示第id条边的权值从u修改为v
19 struct A {
20     int id, u, v;
21 } a[maxn];
22
23
24 int id[20][maxn]; // 每条边在当前图中的编号
25 int p[maxn], size[maxn], stk[maxn], top; // p和size是并查集
  ↳ 数组stk是用来撤销的栈
26 int n, m, q; // 点数边数修改数
27
28
29 // 方便起见附上可能需要用到的预处理代码
30 for (int i = 1; i <= n; i++) { // 并查集初始化
31     p[i] = i;
32     size[i] = 1;
33 }
34
35 for (int i = 1; i <= m; i++) { // 读入与预标号
36     scanf("%d%d%d", &e[0][i].u, &e[0][i].v, &e[0][i].w);
37     e[0][i].id = i;
38     id[0][i] = i;
39 }
40
41 for (int i = 1; i <= q; i++) { // 预处理出调用数组
42     scanf("%d%d", &a[i].id, &a[i].v);
43     a[i].u = e[0][a[i].id].w;
44     e[0][a[i].id].w = a[i].v;
45 }
46
47 for(int i = q; i; i--)
48     e[0][a[i].id].w = a[i].u;
49
50 CDQ(1, q, 0, m, 0); // 这是调用方法

```

```

51
52
53 // 分治主过程 O(nLog^2n)
54 // 需要调用Reduction和Contraction
55 void CDQ(int l, int r, int d, int m, long long ans) { //
  ↳ CDQ分治
56     if (l == r) { // 区间长度已减小到1输出答案退出
57         e[d][id[d][a[l].id]].w = a[l].v;
58         printf("%lld\n", ans + Kruskal(m, e[d]));
59         e[d][id[d][a[l].id]].w = a[l].u;
60         return;
61     }
62
63     int tmp = top;
64
65     Reduction(l, r, d, m);
66     ans += Contraction(l, r, d, m); // R-C
67
68     int mid = (l + r) / 2;
69
70     copy(e[d] + 1, e[d] + m + 1, e[d + 1] + 1);
71     for (int i = 1; i <= m; i++)
72         id[d + 1][e[d][i].id] = i; // 准备好下一层要用的数
  ↳ 组
73
74     CDQ(l, mid, d + 1, m, ans);
75
76     for (int i = 1; i <= mid; i++)
77         e[d][id[d][a[i].id]].w = a[i].v; // 进行左边的修改
78
79     copy(e[d] + 1, e[d] + m + 1, e[d + 1] + 1);
80     for (int i = 1; i <= m; i++)
81         id[d + 1][e[d][i].id] = i; // 重新准备下一层要用的
  ↳ 数组
82
83     CDQ(mid + 1, r, d + 1, m, ans);
84
85     for (int i = top; i > tmp; i--)
86         cut(stk[i]); // 撤销所有操作
87     top = tmp;
88 }
89
90
91 // Reduction减少无用边待修改边标为+INF跑MST后把非树边
  ↳ 删掉减少无用边
92 // 需要调用Kruskal
93 void Reduction(int l, int r, int d, int &m) {
94     for (int i = l; i <= r; i++)
95         e[d][id[d][a[i].id]].w = INF; // 待修改的边标为INF
96
97     Kruskal(m, e[d]);
98
99     copy(e[d] + 1, e[d] + m + 1, t + 1);
100
101     int cnt = 0;
102     for (int i = 1; i <= m; i++)
103         if (t[i].w == INF || t[i].vis) { // 非树边扔掉
104             id[d][t[i].id] = ++cnt; // 给边重新编号
105             e[d][cnt] = t[i];
106         }
107
108     for (int i = r; i >= l; i--)
109         e[d][id[d][a[i].id]].w = a[i].u; // 把待修改的边改
  ↳ 回去
110
111     m = cnt;
112 }

```

```

113 // Contraction 缩必须边 待修改边标为-INF 跑MST后缩除待修
114   ↳ 改边之外的所有树边
115 // 返回缩掉的边的总权值
116 // 需要调用Kruskal
117 long long Contraction(int l, int r, int d, int &m) {
118     long long ans = 0;
119
120     for (int i = l; i <= r; i++)
121         e[d][id[d][a[i].id]].w = -INF; // 待修改边标为-INF
122
123     Kruskal(m, e[d]);
124     copy(e[d] + 1, e[d] + m + 1, t + 1);
125
126     int cnt = 0;
127     for (int i = 1; i <= m; i++) {
128         if (t[i].w != -INF && t[i].vis) { // 必须边
129             ans += t[i].w;
130             mergeset(t[i].u, t[i].v);
131         }
132         else { // 不确定边
133             id[d][t[i].id] = ++cnt;
134             e[d][cnt] = t[i];
135         }
136     }
137
138     for (int i = r; i >= l; i--) {
139         e[d][id[d][a[i].id]].w = a[i].u; // 把待修改的边改
140         ↳ 回去
141         e[d][id[d][a[i].id]].vis = false;
142     }
143
144     m = cnt;
145
146     return ans;
147 }
148
149
150 // Kruskal算法 O(mlogn)
151 // 方便起见 这里直接沿用进行过缩点的并查集 在过程结束后
152   ↳ 撤销即可
153 long long Kruskal(int m, edge *e) {
154     int tmp = top;
155     long long ans = 0;
156
157     sort(e + 1, e + m + 1); // 比较函数在结构体中定义过了
158
159     for (int i = 1; i <= m; i++) {
160         if (findroot(e[i].u) != findroot(e[i].v)) {
161             e[i].vis = true;
162             ans += e[i].w;
163             mergeset(e[i].u, e[i].v);
164         }
165         else
166             e[i].vis = false;
167     }
168
169     for (int i = top; i > tmp; i--)
170         cut(stk[i]); // 撤销所有操作
171     top = tmp;
172
173     return ans;
174 }
175
176

```

```

177 // 以下是并查集相关函数
178 int findroot(int x) { // 因为需要撤销 不写路径压缩
179     while (p[x] != x)
180         x = p[x];
181
182     return x;
183 }
184
185 void mergeset(int x, int y) { // 按size合并 如果想跑得更快
186     ↳ 就写一个按秩合并
187     x = findroot(x); // 但是按秩合并要再开一个栈记录合并
188     ↳ 之前的秩
189     y = findroot(y);
190
191     if (x == y)
192         return;
193
194     if (size[x] > size[y])
195         swap(x, y);
196
197     p[x] = y;
198     size[y] += size[x];
199     stk[++top] = x;
200 }
201
202 void cut(int x) { // 并查集撤销
203     int y = x;
204
205     do
206         size[y = p[y]] -= size[x];
207     while (p[y] != y);
208
209     p[x] = x;
210 }

```

1.2 最短路

1.2.1 k短路

```

1 //注意这是个多项式算法 在k比较大时很有优势 但k比较小时最
2   ↳ 好还是用A*
3 //DAG和有环的情况都可以 有重边或自环也无所谓 但不能有零
4   ↳ 环
5 //以下代码以Dijkstra+可持久化左偏树为例
6
7 const int maxn=1005, maxe=10005, maxm=maxe*30; //点数 边数 左
8   ↳ 偏树结点数
9
10 //需要用到的结构体定义
11 struct A { //用来求最短路
12     int x, d;
13     A(int x, int d): x(x), d(d) {}
14     bool operator<(const A &a) const { return d > a.d; }
15 };
16
17 struct node { //左偏树结点
18     int w, i, d; // i 最后一条边的编号 d 左偏树附加信息
19     node *lc, *rc;
20     node() {}
21     node(int w, int i): w(w), i(i), d(0) {}
22     void refresh() { d = rc->d + 1; }
23 } null[maxm], *ptr = null, *root[maxn];
24
25 struct B { //维护答案用
26     int x, w; // x 是结点编号 w 表示之前已经产生的权值

```

```

24     node *rt;//这个答案对应的堆顶注意可能不等于任何一个
        ↳ 结点的堆
25     B(int x,node *rt,int w):x(x),w(w),rt(rt){}
26     bool operator<(const B &a)const{return
        ↳ w+rt->w>a.w+a.rt->w;}
27 };
28
29 //全局变量和数组定义
30 vector<int>G[maxn],W[maxn],id[maxn];//最开始要存反向图当然
        ↳ 后把G清空作为儿子列表
31 bool vis[maxn],used[maxe];//used表示边是否在最短路树上
32 int u[maxe],v[maxe],w[maxe];//存下每条边注意是有向边
33 int d[maxn],p[maxn];//p表示最短路树上每个点的父边
34 int n,m,k,s,t;//s,t分别表示起点和终点
35
36 //以下是主函数中较关键的部分
37 for(int i=0;i<=n;i++)root[i]=null;//一定要加上
38 //(读入&建反向图)
39 Dijkstra();
40 //(清空G,W,id)
41 for(int i=1;i<=n;i++){
42     if(p[i]){
43         used[p[i]]=true;//在最短路树上
44         G[v[p[i]]].push_back(i);
45     }
46 for(int i=1;i<=m;i++){
47     w[i]-=d[u[i]]-d[v[i]];//现在的w[i]表示这条边能使路径长
        ↳ 度增加多少
48     if(!used[i])
49         root[u[i]]=merge(root[u[i]],newnode(w[i],i));
50 }
51 dfs(t);
52 priority_queue<B>heap;
53 heap.push(B(s,root[s],0));//初始状态是找贡献最小的边加进
        ↳ 去
54 printf("%d\n",d[s]);//第1短路需要特判
55 while(--k){//其余k-1短路用二叉堆维护
56     if(heap.empty())printf("-1\n");
57     else{
58         int x=heap.top().x,w=heap.top().w;
59         node *rt=heap.top().rt;
60         heap.pop();
61         printf("%d\n",d[s]+w+rt->w);
62         if(rt->lc!=null||rt->rc!=null)
63             heap.push(B(x,merge(rt->lc,rt->rc),w));//pop掉
        ↳ 当前边换成另一条贡献大一点的边
64         if(root[v[rt->i]]!=null)
65             heap.push(B(v[rt->i],root[v[rt->i]],w+rt->w));//保
        ↳ 留当前边往后再接上另一条边
66     }
67 }
68 //主函数到此结束
69
70 //Dijkstra预处理最短路 O(m\log n)
71 void Dijkstra(){
72     memset(d,63,sizeof(d));
73     d[t]=0;
74     priority_queue<A>heap;
75     heap.push(A(t,0));
76     while(!heap.empty()){
77         int x=heap.top().x;
78         heap.pop();
79         if(vis[x])continue;
80         vis[x]=true;
81         for(int i=0;i<(int)G[x].size();i++){
82             if(!vis[G[x][i]]&&d[G[x][i]]>d[x]+W[x][i]){
83                 d[G[x][i]]=d[x]+W[x][i];

```

```

84         p[G[x][i]]=id[x][i];
85         heap.push(A(G[x][i],d[G[x][i]]));
86     }
87 }
88
89
90 //dfs求出每个点的堆 总计O(m\log n)
91 //需要调用merge同时递归调用自身
92 void dfs(int x){
93     root[x]=merge(root[x],root[v[p[x]]]);
94     for(int i=0;i<(int)G[x].size();i++)
95         dfs(G[x][i]);
96 }
97
98 //包装过的new node() O(1)
99 node *newnode(int w,int i){
100     *++ptr=newnode(w,i);
101     ptr->lc=ptr->rc=null;
102     return ptr;
103 }
104
105 //带可持久化的左偏树合并 总计O(\log n)
106 //递归调用自身
107 node *merge(node *x,node *y){
108     if(x==null)return y;
109     if(y==null)return x;
110     if(x->w>y->w)swap(x,y);
111     node *z=newnode(x->w,x->i);
112     z->lc=x->lc;
113     z->rc=merge(x->rc,y);
114     if(z->lc->d>z->rc->d)swap(z->lc,z->rc);
115     z->refresh();
116     return z;
117 }

```

1.3 仙人掌

1.3.1 仙人掌DP

```

1 #include <bits/stdc++.h>
2
3 using namespace std;
4
5 const int maxn = 200005;
6
7 struct edge{
8     int to, w, prev;
9 }e[maxn * 2];
10
11 vector<pair<int, int>> v[maxn];
12
13 vector<long long> d[maxn];
14
15 stack<int> stk;
16
17 int p[maxn];
18
19 bool vis[maxn], vise[maxn * 2];
20
21 int last[maxn], cnte;
22
23 long long f[maxn], g[maxn], sum[maxn];
24
25 int n, m, cnt;
26
27 void addedge(int x, int y, int w) {

```

```

28     v[x].push_back(make_pair(y, w));
29 }
30
31 void dfs(int x) {
32     vis[x] = true;
33
34     for (int i = last[x]; ~i; i = e[i].prev) {
35         if (vise[i ^ 1])
36             continue;
37
38         int y = e[i].to, w = e[i].w;
39
40         vise[i] = true;
41
42         if (!vis[y]) {
43             stk.push(i);
44             p[y] = x;
45             dfs(y);
46
47             if (!stk.empty() && stk.top() == i) {
48                 stk.pop();
49                 addedge(x, y, w);
50             }
51         }
52     }
53
54     else {
55         cnt++;
56
57         long long tmp = w;
58         while (!stk.empty()) {
59             int i = stk.top();
60             stk.pop();
61
62             int yy = e[i].to, ww = e[i].w;
63
64             addedge(cnt, yy, 0);
65
66             d[cnt].push_back(tmp);
67
68             tmp += ww;
69
70             if (e[i ^ 1].to == y)
71                 break;
72         }
73
74         addedge(y, cnt, 0);
75
76         sum[cnt] = tmp;
77     }
78 }
79
80 void dp(int x) {
81     for (auto o : v[x]) {
82         int y = o.first, w = o.second;
83         dp(y);
84     }
85
86     if (x <= n) {
87         for (auto o : v[x]) {
88             int y = o.first, w = o.second;
89
90             f[x] += 2 * w + f[y];
91         }
92     }
93
94     g[x] = f[x];
95
96     for (auto o : v[x]) {
97         int y = o.first, w = o.second;
98
99         g[x] = min(g[x], f[x] - f[y] - 2 * w + g[y] +
100             ↪ w);
101     }
102 }
103
104 else {
105     f[x] = sum[x];
106     for (auto o : v[x]) {
107         int y = o.first;
108
109         f[x] += f[y];
110     }
111
112     g[x] = f[x];
113
114     for (int i = 0; i < (int)v[x].size(); i++) {
115         int y = v[x][i].first;
116
117         g[x] = min(g[x], f[x] - f[y] + g[y] + min(d[x]
118             ↪ [i], sum[x] - d[x][i]));
119     }
120 }
121
122 signed main() {
123     memset(last, -1, sizeof(last));
124
125     ios::sync_with_stdio(false);
126
127     cin >> n >> m;
128
129     cnt = n;
130
131     while (m--) {
132         int x, y, w;
133         cin >> x >> y >> w;
134
135         e[cnt].to = y;
136         e[cnt].w = w;
137         e[cnt].prev = last[x];
138         last[x] = cnt++;
139
140         e[cnt].to = x;
141         e[cnt].w = w;
142         e[cnt].prev = last[y];
143         last[y] = cnt++;
144     }
145
146     dfs(1);
147     dp(1);
148
149     cout << g[1] << endl;
150
151     return 0;
152 }

```

1.4 二分图

1.4.1 KM二分图最大权匹配

```

1 // KM Weighted Bio-Graph Matching KM二分图最大权匹配
2 // By AntiLeaf
3 // O(n^3)
4
5 const long long INF = 0x3f3f3f3f3f3f3f3f;
6
7 long long w[maxn][maxn], lx[maxn], ly[maxn], slack[maxn];
8 // 边权 顶标 slack
9 // 如果要求最大权完美匹配就把不存在的边设为-INF 否则所有
  ↪ 边对0取max
10
11 bool visx[maxn], visy[maxn];
12
13 int boy[maxn], girl[maxn], p[maxn], q[maxn], head, tail; //
  ↪ p : pre
14
15 int n, m, N, e;
16
17 // 增广
18 bool check(int y) {
19     visy[y] = true;
20
21     if (boy[y]) {
22         visx[boy[y]] = true;
23         q[tail++] = boy[y];
24         return false;
25     }
26
27     while (y) {
28         boy[y] = p[y];
29         swap(y, girl[p[y]]);
30     }
31
32     return true;
33 }
34
35 // bfs每个点
36 void bfs(int x) {
37     memset(q, 0, sizeof(q));
38     head = tail = 0;
39
40     q[tail++] = x;
41     visx[x] = true;
42
43     while (true) {
44         while (head != tail) {
45             int x = q[head++];
46
47             for (int y = 1; y <= N; y++)
48                 if (!visy[y]) {
49                     long long d = lx[x] + ly[y] - w[x][y];
50
51                     if (d < slack[y]) {
52                         p[y] = x;
53                         slack[y] = d;
54
55                         if (!slack[y] && check(y))
56                             return;
57                     }
58                 }
59         }
60
61         long long d = INF;

```

```

62         for (int i = 1; i <= N; i++)
63             if (!visy[i])
64                 d = min(d, slack[i]);
65
66         for (int i = 1; i <= N; i++) {
67             if (visx[i])
68                 lx[i] -= d;
69
70             if (visy[i])
71                 ly[i] += d;
72             else
73                 slack[i] -= d;
74         }
75
76         for (int i = 1; i <= N; i++)
77             if (!visy[i] && !slack[i] && check(i))
78                 return;
79     }
80 }
81
82 // 主过程
83 long long KM() {
84     for (int i = 1; i <= N; i++) {
85         // lx[i] = 0;
86         ly[i] = -INF;
87         // boy[i] = girl[i] = -1;
88
89         for (int j = 1; j <= N; j++)
90             ly[i] = max(ly[i], w[j][i]);
91     }
92
93     for (int i = 1; i <= N; i++) {
94         memset(slack, 0x3f, sizeof(slack));
95         memset(visx, 0, sizeof(visx));
96         memset(visy, 0, sizeof(visy));
97         bfs(i);
98     }
99
100     long long ans = 0;
101     for (int i = 1; i <= N; i++)
102         ans += w[i][girl[i]];
103     return ans;
104 }
105
106 // 为了方便贴上主函数
107 int main() {
108
109     scanf("%d%d", &n, &m, &e);
110     N = max(n, m);
111
112     while (e--) {
113         int x, y, c;
114         scanf("%d%d", &x, &y, &c);
115         w[x][y] = max(c, 0);
116     }
117
118     printf("%lld\n", KM());
119
120     for (int i = 1; i <= n; i++) {
121         if (i > 1)
122             printf(" ");
123         printf("%d", w[i][girl[i]] > 0 ? girl[i] : 0);
124     }
125     printf("\n");
126
127     return 0;

```


1.5 一般图匹配

1.5.1 高斯消元

```

128 }

// Graph Matching Based on Linear Algebra 基于线性代数的一般图匹配  $O(n^3)$ 
// By ysf
// 通过题目 P1007 一般图最大匹配

// 这个算法基于 Tutte 定理和高斯消元 思维难度相对小一些 也更方便进行可行边的判定
// 注意这个算法复杂度是满的 并且常数有点大 而带花树通常是跑不满的
// 以及 根据 Tutte 定理 如果求最大匹配的大小的话直接输出 Tutte 矩阵的秩/2 即可
// 需要输出方案时才需要再写后面那些乱七八糟的东西

// 复杂度和常数所限 1s 之内 500 已经是这个算法的极限了
const int maxn = 505, p = 1000000007; // p 可以是任意  $10^9$  以内的质数

// 全局数组和变量定义
int A[maxn][maxn], B[maxn][maxn], t[maxn][maxn], id[maxn], a[maxn];
bool row[maxn] = {false}, col[maxn] = {false};
int n, m, girl[maxn]; // girl 是匹配点 用来输出方案

// 为了方便使用 贴上主函数
// 需要调用高斯消元和 eliminate
int main() {
    srand(19260817); // 膜蛤专用随机种子 换一个也无所谓

    scanf("%d%d", &n, &m); // 点数和边数
    while (m--) {
        int x, y;
        scanf("%d%d", &x, &y);
        A[x][y] = rand() % p;
        A[y][x] = -A[x][y]; // Tutte 矩阵是反对称矩阵
    }

    for (int i = 1; i <= n; i++)
        id[i] = i; // 输出方案用的 因为高斯消元的时候会交换列

    memcpy(t, A, sizeof(t));
    Gauss(A, NULL, n);

    m = n;
    n = 0; // 这里变量复用 纯属个人习惯.....

    for (int i = 1; i <= m; i++)
        if (A[id[i]][id[i]])
            a[++n] = i; // 找出一个极大满秩子矩阵

    for (int i = 1; i <= n; i++)
        for (int j = 1; j <= n; j++)
            A[i][j] = t[a[i]][a[j]];

    Gauss(A, B, n);

    for (int i = 1; i <= n; i++)
        if (!girl[a[i]])
            for (int j = i + 1; j <= n; j++)
                if (!girl[a[j]] && t[a[i]][a[j]] && B[j][i]) {
                    // 注意上面那句 if 的写法 现在 t 是邻接矩阵的备份
                    // 逆矩阵 j 行 i 列不为 0 当且仅当这条边可行
                    girl[a[i]] = a[j];
                    girl[a[j]] = a[i];
                    eliminate(i, j);
                    eliminate(j, i);
                    break;
                }

    printf("%d\n", n >> 1);
    for (int i = 1; i <= m; i++)
        printf("%d ", girl[i]);

    return 0;
}

// 高斯消元  $O(n^3)$ 
// 在传入 B 时表示计算逆矩阵 传入 NULL 则只需计算矩阵的秩
void Gauss(int A[][maxn], int B[][maxn], int n) {
    if (B) {
        memset(B, 0, sizeof(t));
        for (int i = 1; i <= n; i++)
            B[i][i] = 1;
    }

    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (!A[i][i]) {
            for (int j = i + 1; j <= n; j++)
                if (A[j][i]) {
                    swap(id[i], id[j]);
                    for (int k = i; k <= n; k++)
                        swap(A[i][k], A[j][k]);

                    if (B)
                        for (int k = 1; k <= n; k++)
                            swap(B[i][k], B[j][k]);
                    break;
                }

            if (!A[i][i])
                continue;
        }

        int inv = qpow(A[i][i], p - 2);

        for (int j = 1; j <= n; j++)
            if (i != j && A[j][i]) {
                int t = (long long)A[j][i] * inv % p;

                for (int k = i; k <= n; k++)
                    if (A[i][k])
                        A[j][k] = (A[j][k] - (long long)t * A[i][k]) % p;

                if (B)
                    for (int k = 1; k <= n; k++)
                        if (B[i][k])
                            B[j][k] = (B[j][k] - (long long)t * B[i][k]) % p;
            }
    }

    if (B)

```



```

115     for (int i = 1; i <= n; i++) {
116         int inv = qpow(A[i][i], p - 2);
117
118         for (int j = 1; j <= n; j++)
119             if (B[i][j])
120                 B[i][j] = (long long)B[i][j] * inv % p;
121     }
122 }
123
124 // 消去一行一列  $O(n^2)$ 
125 void eliminate(int r, int c) {
126     row[r] = col[c] = true; // 已经被消掉
127
128     int inv = qpow(B[r][c], p - 2);
129
130     for (int i = 1; i <= n; i++)
131         if (!row[i] && B[i][c]) {
132             int t = (long long)B[i][c] * inv % p;
133
134             for (int j = 1; j <= n; j++)
135                 if (!col[j] && B[r][j])
136                     B[i][j] = (B[i][j] - (long long)t *
137                               ⇨ B[r][j]) % p;
138 }

```

1.5.2 带花树

```

1 // Blossom 带花树  $O(nm)$ 
2 // By ysf
3 // 通过题目 UOJ#79 一般图最大匹配
4
5 // 带花树通常比高斯消元快很多但在只要求最大匹配大小的
6 // ⇨ 时候并没有高斯消元好写
7 // 当然输出方案要方便很多
8
9 // 全局数组与变量定义
10 vector<int> G[maxn];
11 int girl[maxn], f[maxn], t[maxn], p[maxn], vis[maxn], tim,
12   ⇨ q[maxn], head, tail;
13 int n, m;
14
15 // 封装好的主过程  $O(nm)$ 
16 int blossom() {
17     int ans = 0;
18
19     for (int i = 1; i <= n; i++)
20         if (!girl[i])
21             ans += bfs(i);
22
23     return ans;
24 }
25
26 // bfs找增广路  $O(m)$ 
27 bool bfs(int s) {
28     memset(t, 0, sizeof(t));
29     memset(p, 0, sizeof(p));
30
31     for (int i = 1; i <= n; i++)
32         f[i] = i; // 并查集
33
34     head = tail = 0;
35     q[tail++] = s;
36     t[s] = 1;

```

```

37
38     while (head != tail){
39         int x = q[head++];
40         for (int y : G[x]){
41             if (findroot(y) == findroot(x) || t[y] == 2)
42                 continue;
43
44             if (!t[y]){
45                 t[y] = 2;
46                 p[y] = x;
47
48                 if (!girl[y]){
49                     for (int u = y, t; u = t) {
50                         t = girl[p[u]];
51                         girl[p[u]] = u;
52                         girl[u] = p[u];
53                     }
54                     return true;
55                 }
56                 t[girl[y]] = 1;
57                 q[tail++] = girl[y];
58             }
59             else if (t[y] == 1) {
60                 int z = LCA(x, y);
61                 shrink(x, y, z);
62                 shrink(y, x, z);
63             }
64         }
65     }
66
67     return false;
68 }
69
70 // 缩奇环  $O(n)$ 
71 void shrink(int x, int y, int z) {
72     while (findroot(x) != z){
73         p[x] = y;
74         y = girl[x];
75
76         if (t[y] == 2) {
77             t[y] = 1;
78             q[tail++] = y;
79         }
80
81         if (findroot(x) == x)
82             f[x] = z;
83         if (findroot(y) == y)
84             f[y] = z;
85
86         x = p[y];
87     }
88 }
89
90 // 暴力找LCA  $O(n)$ 
91 int LCA(int x, int y) {
92     tim++;
93     while (true) {
94         if (x) {
95             x = findroot(x);
96
97             if (vis[x] == tim)
98                 return x;
99             else {
100                 vis[x] = tim;
101                 x = p[girl[x]];
102             }

```

```

103     }
104     swap(x, y);
105 }
106 }
107
108 //并查集的查找  $O(1)$ 
109 int findroot(int x) {
110     return x == f[x] ? x : (f[x] = findroot(f[x]));
111 }

```

1.6 最大流

1.6.1 Dinic

```

1 // 注意Dinic适用于二分图或分层图,对于一般稀疏图ISAP更
  ↳ 优,稠密图则HLPP更优
2
3 struct edge{int to, cap, prev;}e[maxe<<1];
4
5
6 int last[maxn], len=0, d[maxn], cur[maxn], q[maxn];
7 memset(last, -1, sizeof(last));
8
9
10 void addedge(int x, int y, int z){
11     AddEdge(x, y, z);
12     AddEdge(y, x, 0);
13 }
14
15
16 void AddEdge(int x, int y, int z){
17     e[len].to=y;
18     e[len].cap=z;
19     e[len].prev=last[x];
20     last[x]=len++;
21 }
22
23
24 int Dinic(){
25     int flow=0;
26     while(bfs(), d[t] != -1){
27         memcpy(cur, last, sizeof(int)*(t+5));
28         flow+=dfs(s, (~0u)>>1);
29     }
30     return flow;
31 }
32
33
34 void bfs(){
35     int head=0, tail=0;
36     memset(d, -1, sizeof(int)*(t+5));
37     q[tail++]=s;
38     d[s]=0;
39     while(head!=tail){
40         int x=q[head++];
41         for(int i=last[x]; i!=-1; i=e[i].prev){
42             if(e[i].cap>0&&d[e[i].to]==-1){
43                 d[e[i].to]=d[x]+1;
44                 q[tail++]=e[i].to;
45             }
46         }
47     }
48 }
49
50 int dfs(int x, int a){
51     if(x==t||!a)return a;

```

```

52     int flow=0, f;
53     for(int &i=cur[x]; i!=-1; i=e[i].prev)
54         ↳ if(e[i].cap>0&&d[e[i].to]==d[x]+1&&(f=dfs(e[i].to, min(
55             ↳ {
56                 e[i].cap-=f;
57                 e[i^1].cap+=f;
58                 flow+=f;
59                 a-=f;
60                 if(!a)break;
61             }
62     }
63     return flow;
64 }

```

1.6.2 ISAP

```

1 // 注意ISAP适用于一般稀疏图,对于二分图或分层图情况Dinic比
  ↳ 较优,稠密图则HLPP更优
2
3
4 // 边的定义
5 // 这里没有记录起点和反向边,因为反向边即为正向边xor 1,起
  ↳ 点即为反向边的终点
6 struct edge{
7     int to, cap, prev;
8 } e[maxe * 2];
9
10
11 // 全局变量和数组定义
12 int last[maxn], cnte = 0, d[maxn], p[maxn], c[maxn],
  ↳ cur[maxn], q[maxn];
13 int n, m, s, t; // s, t一定要开成全局变量
14
15
16 // 重要!!!
17 // main函数最前面一定要加上如下初始化
18 memset(last, -1, sizeof(last));
19
20
21 // 加边函数  $O(1)$ 
22 // 包装了加反向边的过程,方便调用
23 // 需要调用AddEdge
24 void addedge(int x, int y, int z) {
25     AddEdge(x, y, z);
26     AddEdge(y, x, 0);
27 }
28
29
30 // 真·加边函数  $O(1)$ 
31 void AddEdge(int x, int y, int z){
32     e[cnte].to = y;
33     e[cnte].cap = z;
34     e[cnte].prev = last[x];
35     last[x] = cnte++;
36 }
37
38
39 // 主过程  $O(n^2 m)$ 
40 // 返回最大流的流量
41 // 需要调用bfs, augment
42 // 注意这里的n是编号最大值,在这个值不为n的时候一定要开个
  ↳ 变量记录下来并修改代码
43 // 非递归
44 int ISAP() {
45     bfs();
46
47     memcpy(cur, last, sizeof(cur));

```

```

48
49     int x = s, flow = 0;
50
51     while (d[s] < n) {
52         if (x == t) { //如果走到了t就增广一次,并返回s重新
53             → 找增广路
54             flow += augment();
55             x = s;
56         }
57
58         bool ok = false;
59         for (int &i = cur[x]; ~i; i = e[i].prev)
60             if (e[i].cap && d[x] == d[e[i].to] + 1) {
61                 p[e[i].to] = i;
62                 x = e[i].to;
63             }
64         ok = true;
65         break;
66
67         if (!ok) { // 修改距离标号
68             int tmp = n - 1;
69             for (int i = last[x]; ~i; i = e[i].prev)
70                 if (e[i].cap)
71                     tmp = min(tmp, d[e[i].to] + 1);
72
73             if (!--c[d[x]])
74                 break; // gap优化,一定要加上
75
76             c[d[x] = tmp]++;
77             cur[x] = last[x];
78
79             if (x != s)
80                 x = e[p[x] ^ 1].to;
81         }
82     }
83     return flow;
84 }
85
86 // bfs函数 O(n+m)
87 // 预处理到t的距离标号
88 // 在测试数据组数较少时可以省略,把所有距离标号初始化为0
89 void bfs(){
90     memset(d, -1, sizeof(d));
91
92     int head = 0, tail = 0;
93     d[t] = 0;
94     q[tail++] = t;
95
96     while (head != tail) {
97         int x = q[head++];
98         c[d[x]]++;
99
100         for (int i = last[x]; ~i; i = e[i].prev)
101             if (e[i].cap && d[e[i].to] == -1) {
102                 d[e[i].to] = d[x] + 1;
103                 q[tail++] = e[i].to;
104             }
105     }
106 }
107
108 // augment函数 O(n)
109 // 沿增广路增广一次,返回增广的流量
110 int augment() {
111     int a = (~0u) >> 1; // INT_MAX
112

```

```

113     for (int x = t; x != s; x = e[p[x] ^ 1].to)
114         a = min(a, e[p[x]].cap);
115
116     for (int x = t; x != s; x = e[p[x] ^ 1].to){
117         e[p[x]].cap -= a;
118         e[p[x] ^ 1].cap += a;
119     }
120
121     return a;
122 }

```

1.6.3 HLPP最高标号预流推进

```

1 #include<cstdio>
2 #include<cstring>
3 #include<algorithm>
4 #include<queue>
5 using std::min;
6 using std::vector;
7 using std::queue;
8 using std::priority_queue;
9 const int N=2e4+5,M=2e5+5,inf=0x3f3f3f3f;
10 int n,s,t,tot;
11 int v[M<<1],w[M<<1],first[N],next[M<<1];
12 int h[N],e[N],gap[N<<1],inq[N]; //节点高度是可以到达2n-1的
13 struct cmp
14 {
15     inline bool operator()(int a,int b) const
16     {
17         return h[a]<h[b]; //因为在优先队列中的节点高度不会
18             → 改变所以可以直接比较
19     }
20 };
21 queue<int> Q;
22 priority_queue<int,vector<int>,cmp> pQ;
23 inline void add_edge(int from,int to,int flow)
24 {
25     tot+=2;
26     v[tot]=from;v[tot]=to;w[tot]=flow;w[tot+1]=0;
27     next[tot]=first[from];first[from]=tot;
28     next[tot+1]=first[to];first[to]=tot+1;
29     return;
30 }
31 inline bool bfs()
32 {
33     int now;
34     register int go;
35     memset(h+1,0x3f,sizeof(int)*n);
36     h[t]=0;Q.push(t);
37     while(!Q.empty())
38     {
39         now=Q.front();Q.pop();
40         for(go=first[now];go;go=next[go])
41             if(w[go^1]&&h[v[go]]>h[now]+1)
42                 h[v[go]]=h[now]+1,Q.push(v[go]);
43     }
44     return h[s]!=inf;
45 }
46 inline void push(int now) //推送
47 {
48     int d;
49     register int go;
50     for(go=first[now];go;go=next[go])
51         if(w[go]&&h[v[go]]+1==h[now])
52         {
53             d=min(e[now],w[go]);
54             w[go]-=d;w[go^1]+=d;e[now]-=d;e[v[go]]+=d;
55         }
56     }
57 }

```

```

54         if(v[go]!=s&&v[go]!=t&&!inq[v[go]])
55             pQ.push(v[go]),inq[v[go]]=1;
56         if(!e[now])//已经推送完毕可以直接退出
57             break;
58     }
59     return;
60 }
61 inline void relabel(int now)//重贴标签
62 {
63     register int go;
64     h[now]=inf;
65     for(go=first[now];go;go=next[go])
66         if(w[go]&&h[v[go]]+1<h[now])
67             h[now]=h[v[go]]+1;
68     return;
69 }
70 inline int hlpp()
71 {
72     int now,d;
73     register int i,go;
74     if(!bfs())//s和t不连通
75         return 0;
76     h[s]=n;
77     memset(gap,0,sizeof(int)*(n<<1));
78     for(i=1;i<=n;i++)
79         if(h[i]<inf)
80             ++gap[h[i]];
81     for(go=first[s];go;go=next[go])
82         if(d=w[go])
83         {
84             w[go]-=d;w[go^1]+=d;e[s]-=d;e[v[go]]+=d;
85             if(v[go]!=s&&v[go]!=t&&!inq[v[go]])
86                 pQ.push(v[go]),inq[v[go]]=1;
87         }
88     while(!pQ.empty())
89     {
90         inq[now=pQ.top()]=0;pQ.pop();push(now);
91         if(e[now])
92         {
93             if(--gap[h[now]])//gap优化因为当前节点是最高
94                 ↳ 的所以修改的节点一定不在优先队列中不必担
95                 ↳ 心修改对优先队列会造成影响
96                 for(i=1;i<=n;i++)
97                     if(i!=s&&i!=t&&h[i]>h[now]&&h[i]<n+1)
98                         h[i]=n+1;
99                     relabel(now);++gap[h[now]];
100                     pQ.push(now);inq[now]=1;
101         }
102     }
103     return e[t];
104 }
105 int m;
106 signed main()
107 {
108     int u,v,w;
109     scanf("%d%d%d",&n,&m,&s,&t);
110     while(m--)
111     {
112         scanf("%d%d",&u,&v,&w);
113         add_edge(u,v,w);
114     }
115     printf("%d\n",hlpp());
116     return 0;
117 }

```

2. 字符串

2.1 AC自动机

```

1 // Aho-Corasick Automata AC自动机
2 // By AntiLeaf
3 // 通过题目@bzoj3881 DivLjak
4
5
6 // 全局变量与数组定义
7 int ch[maxm][26] = {{0}}, f[maxm][26] = {{0}}, q[maxm] =
8     ↳ {{0}}, sum[maxm] = {0}, cnt = 0;
9
10 // 在字典树中插入一个字符串 O(n)
11 int insert(const char *c) {
12     int x = 0;
13     while (*c) {
14         if (!ch[x][*c - 'a'])
15             ch[x][*c - 'a'] = ++cnt;
16         x = ch[x][*c++ - 'a'];
17     }
18     return x;
19 }
20
21 // 建AC自动机 O(n*sigma)
22 void getfail() {
23     int x, head = 0, tail = 0;
24
25     for (int c = 0; c < 26; c++)
26         if (ch[0][c])
27             q[tail++] = ch[0][c]; // 把根节点的儿子加入队
28             ↳ 列
29
30     while (head != tail) {
31         x = q[head++];
32
33         G[f[x][0]].push_back(x);
34         fill(f[x] + 1, f[x] + 26, cnt + 1);
35
36         for (int c = 0; c < 26; c++) {
37             if (ch[x][c]) {
38                 int y = f[x][0];
39
40                 while (y&&!ch[y][c])
41                     y=f[y][0];
42
43                 f[ch[x][c]][0] = ch[y][c];
44                 q[tail++] = ch[x][c];
45             }
46             else
47                 ch[x][c] = ch[f[x][0]][c];
48         }
49     }
50     fill(f[0], f[0] + 26, cnt + 1);
51 }

```

2.2 后缀数组

2.2.1 SAMSA

```

1 #include<bits/stdc++.h>
2 using namespace std;
3 const int maxn=100005;
4 void expand(int);
5 void dfs(int);

```

```

6 int
  ↳ root, last, cnt=0, val[maxn<<1]={0}, par[maxn<<1]={0}, go[maxn<<1] ↳ 哈希表替换
  ↳ [26]={0};
7 bool vis[maxn<<1]={0};
8 char s[maxn];
9 int n, id[maxn<<1]={0}, ch[maxn<<1]
  ↳ [26]={0}, height[maxn], tim=0;
10 int main(){
11     root=last=++cnt;
12     scanf("%s", s+1);
13     n=strlen(s+1);
14     for(int i=n; i>0; i--){
15         expand(s[i]-'a');
16         id[last]=i;
17     }
18     vis[1]=true;
19     for(int i=1; i<=cnt; i++){if(id[i])for(int
  ↳ x=i, pos=n; x&&!vis[x]; x=par[x]){
20         vis[x]=true;
21         pos-=val[x]-val[par[x]];
22         ch[par[x]][s[pos+1]-'a']=x;
23     }
24     dfs(root);
25     printf("\n");
26     for(int i=1; i<=cnt; i++)printf("%d ", height[i]);
27     return 0;
28 }
29 void expand(int c){
30     int p=last, np=++cnt;
31     val[np]=val[p]+1;
32     while(p&&!go[p][c]){
33         go[p][c]=np;
34         p=par[p];
35     }
36     if(!p)par[np]=root;
37     else{
38         int q=go[p][c];
39         if(val[q]==val[p]+1)par[np]=q;
40         else{
41             int nq=++cnt;
42             val[nq]=val[p]+1;
43             memcpy(go[nq], go[q], sizeof(go[q]));
44             par[nq]=par[q];
45             par[np]=par[q]=nq;
46             while(p&&go[p][c]==q){
47                 go[p][c]=nq;
48                 p=par[p];
49             }
50         }
51     }
52     last=np;
53 }
54 void dfs(int x){
55     if(id[x]){
56         printf("%d ", id[x]);
57         height[tim++]=val[last];
58         last=x;
59     }
60     for(int c=0; c<26; c++)if(ch[x][c])dfs(ch[x][c]);
61     last=par[x];
62 }

```

2.3 后缀自动机

```

1 //Suffix Automaton 后缀自动机 O(n)
2 //By ysf
3 //通过题目BZOJ3473 字符串
4

```

```

5 //在字符集比较小的时候可以直接开go数组否则需要用map或者
  ↳ 哈希表替换
6 //注意结点数要开成串长的两倍
7
8 //全局变量与数组定义
9 int last, val[maxn], par[maxn], go[maxn][26], cnt;
10 int c[maxn], q[maxn]; //用来桶排序
11
12 //在主函数开头加上这句初始化
13 last=cnt=1;
14
15 //以下是按val进行桶排序的代码
16 for(int i=1; i<=cnt; i++)c[val[i]+1]++;
17 for(int i=1; i<=n; i++)c[i]+=c[i-1]; //这里n是串长
18 for(int i=1; i<=cnt; i++)q[++c[val[i]]]=i;
19
20 //加入一个字符 均摊O(1)
21 void extend(int c){
22     int p=last, np=++cnt;
23     val[np]=val[p]+1;
24     while(p&&!go[p][c]){
25         go[p][c]=np;
26         p=par[p];
27     }
28     if(!p)par[np]=1;
29     else{
30         int q=go[p][c];
31         if(val[q]==val[p]+1)par[np]=q;
32         else{
33             int nq=++cnt;
34             val[nq]=val[p]+1;
35             memcpy(go[nq], go[q], sizeof(go[q]));
36             par[nq]=par[q];
37             par[np]=par[q]=nq;
38             while(p&&go[p][c]==q){
39                 go[p][c]=nq;
40                 p=par[p];
41             }
42         }
43     }
44     last=np;
45 }

```

2.4 回文树

```

1 //Palindromic Tree/EERTREE 回文树 O(n)
2 //By ysf
3 //通过题目APIO2014 回文串
4
5 //定理一个字符串本质不同的回文子串个数是O(n)的
6 //注意回文树只需要开一倍结点另外结点编号是一个可用
  ↳ 的bfs序
7
8 //全局数组定义
9 int val[maxn], par[maxn], go[maxn][26], last, cnt;
10 char s[maxn];
11
12 //重要在主函数最前面一定要加上以下初始化
13 par[0]=cnt=1;
14 val[1]=-1;
15
16 //extend函数 均摊O(1)
17 //向后扩展一个字符
18 //传入对应下标
19 void extend(int n){
20     int p=last, c=s[n]-'a';

```

```

21 while(s[n-val[p]-1]!=s[n])p=par[p];
22 if(!go[p][c]){
23     int q=++cnt,now=p;
24     val[q]=val[p]+2;
25     do p=par[p];while(s[n-val[p]-1]!=s[n]);
26     par[q]=go[p][c];
27     last=go[now][c]=q;
28 }
29 else last=go[p][c];
30 a[last]++;
31 }

```

2.4.1 广义回文树

```

1 #include <bits/stdc++.h>
2
3 using namespace std;
4
5 constexpr int maxn = 1000005, mod = 1000000007;
6
7 int val[maxn], par[maxn], go[maxn][26], fail[maxn][26],
    ↪ pam_last[maxn], pam_cnt;
8 int weight[maxn], pow_26[maxn];
9
10 int trie[maxn][26], trie_cnt, d[maxn], mxd[maxn],
    ↪ son[maxn], top[maxn], len[maxn], sum[maxn];
11 char chr[maxn];
12 int f[25][maxn], log_tbl[maxn];
13 vector<int> v[maxn];
14
15 vector<int> queries[maxn];
16
17 char str[maxn];
18 int n, m, ans[maxn];
19
20 int add(int x, int c) {
21     if (!trie[x][c]) {
22         trie[x][c] = ++trie_cnt;
23         f[0][trie[x][c]] = x;
24         chr[trie[x][c]] = c + 'a';
25     }
26
27     return trie[x][c];
28 }
29
30 int del(int x) {
31     return f[0][x];
32 }
33
34 void dfs1(int x) {
35     mxd[x] = d[x] = d[f[0][x]] + 1;
36
37     for (int i = 0; i < 26; i++)
38         if (trie[x][i]) {
39             int y = trie[x][i];
40
41             dfs1(y);
42
43             mxd[x] = max(mxd[x], mxd[y]);
44             if (mxd[y] > mxd[son[x]])
45                 son[x] = y;
46         }
47 }
48
49 void dfs2(int x) {
50     if (x == son[f[0][x]])
51         top[x] = top[f[0][x]];

```

```

52     else
53         top[x] = x;
54
55     for (int i = 0; i < 26; i++)
56         if (trie[x][i]) {
57             int y = trie[x][i];
58             dfs2(y);
59         }
60
61     if (top[x] == x) {
62         int u = x;
63         while (top[son[u]] == x)
64             u = son[u];
65
66         len[x] = d[u] - d[x];
67
68         for (int i = 0; i < len[x]; i++) {
69             v[x].push_back(u);
70             u = f[0][u];
71         }
72
73         u = x;
74         for (int i = 0; i < len[x]; i++) { // 梯子剖分要
75             ↪ 延长一倍
76             v[x].push_back(u);
77             u = f[0][u];
78         }
79     }
80
81     int get_anc(int x, int k) {
82         if (!k)
83             return x;
84         if (k > d[x])
85             return 0;
86
87         x = f[log_tbl[k]][x];
88         k ^= 1 << log_tbl[k];
89
90         return v[top[x]][d[top[x]] + len[top[x]] - d[x] + k];
91     }
92
93     char get_char(int x, int k) { // 查询x前面k个的字符是哪个
94         return chr[get_anc(x, k)];
95     }
96
97     int getfail(int x, int p) {
98         if (get_char(x, val[p] + 1) == chr[x])
99             return p;
100         return fail[p][chr[x] - 'a'];
101     }
102
103     int extend(int x) {
104
105         int p = pam_last[f[0][x]], c = chr[x] - 'a';
106
107         p = getfail(x, p);
108
109         int new_last;
110
111         if (!go[p][c]) {
112             int q = ++pam_cnt, now = p;
113             val[q] = val[p] + 2;
114
115             p = getfail(x, par[p]);
116
117             par[q] = go[p][c];
118             new_last = go[now][c] = q;
119

```

```

120     for (int i = 0; i < 26; i++)
121         fail[q][i] = fail[par[q]][i];
122
123     if (get_char(x, val[par[q]]) >= 'a')
124         fail[q][get_char(x, val[par[q]]) - 'a'] =
            ↳ par[q];
125
126     if (val[q] <= n)
127         weight[q] = (weight[par[q]] + (long long)(n -
            ↳ val[q] + 1) * pow_26[n - val[q]]) % mod;
128     else
129         weight[q] = weight[par[q]];
130 }
131 else
132     new_last = go[p][c];
133
134     pam_last[x] = new_last;
135
136     return weight[pam_last[x]];
137 }
138
139 void bfs() {
140
141     queue<int> q;
142
143     q.push(1);
144
145     while (!q.empty()) {
146         int x = q.front();
147         q.pop();
148
149         sum[x] = sum[f[0][x]];
150         if (x > 1)
151             sum[x] = (sum[x] + extend(x)) % mod;
152
153         for (int i : queries[x])
154             ans[i] = sum[x];
155
156         for (int i = 0; i < 26; i++)
157             if (trie[x][i])
158                 q.push(trie[x][i]);
159     }
160 }
161
162 int main() {
163
164     pow_26[0] = 1;
165     log_tbl[0] = -1;
166
167     for (int i = 1; i <= 1000000; i++) {
168         pow_26[i] = 26ll * pow_26[i - 1] % mod;
169         log_tbl[i] = log_tbl[i / 2] + 1;
170     }
171
172     int T;
173     scanf("%d", &T);
174
175     while (T--) {
176         scanf("%d%d%s", &n, &m, str);
177
178         trie_cnt = 1;
179         chr[1] = '#';
180
181         int last = 1;
182         for (char *c = str; *c; c++)
183             last = add(last, *c - 'a');
184
185         queries[last].push_back(0);
186

```

```

187
188     for (int i = 1; i <= m; i++) {
189         int op;
190         scanf("%d", &op);
191
192         if (op == 1) {
193             char c;
194             scanf(" %c", &c);
195
196             last = add(last, c - 'a');
197         }
198         else
199             last = del(last);
200
201         queries[last].push_back(i);
202     }
203
204     dfs1(1);
205     dfs2(1);
206
207     for (int j = 1; j <= log_tbl[trie_cnt]; j++)
208         for (int i = 1; i <= trie_cnt; i++)
209             f[j][i] = f[j - 1][f[j - 1][i]];
210
211     par[0] = pam_cnt = 1;
212
213
214     for (int i = 0; i < 26; i++)
215         fail[0][i] = fail[1][i] = 1;
216
217     val[1] = -1;
218     pam_last[1] = 1;
219
220     bfs();
221
222     for (int i = 0; i <= m; i++)
223         printf("%d\n", ans[i]);
224
225     for (int j = 0; j <= log_tbl[trie_cnt]; j++)
226         memset(f[j], 0, sizeof(f[j]));
227
228     for (int i = 1; i <= trie_cnt; i++) {
229         chr[i] = 0;
230         d[i] = mxd[i] = son[i] = top[i] = len[i] =
            ↳ pam_last[i] = sum[i] = 0;
231         v[i].clear();
232         queries[i].clear();
233
234         memset(trie[i], 0, sizeof(trie[i]));
235     }
236     trie_cnt = 0;
237
238     for (int i = 0; i <= pam_cnt; i++) {
239         val[i] = par[i] = weight[i];
240
241         memset(go[i], 0, sizeof(go[i]));
242         memset(fail[i], 0, sizeof(fail[i]));
243     }
244     pam_cnt = 0;
245
246 }
247
248     return 0;
249 }

```


2.5 Manacher马拉车

```

1 //Manacher O(n)
2 //By ysf
3 //通过题目51Nod1089 最长回文子串V2
4
5 //n为串长回文半径输出到p数组中
6 //数组要开串长的两倍
7 void manacher(const char *t, int n) {
8     static char s[maxn * 2];
9
10    for (int i = n; i; i--)
11        s[i * 2] = t[i];
12    for (int i = 0; i <= n; i++)
13        s[i * 2 + 1] = '#';
14
15    s[0] = '$';
16    s[(n + 1) * 2] = '\0';
17    n = n * 2 + 1;
18
19    int mx = 0, j = 0;
20
21    for (int i = 1; i <= n; i++) {
22        p[i] = (mx > i ? min(p[j * 2 - i], mx - i) : 1);
23        while (s[i - p[i]] == s[i + p[i]])
24            p[i]++;
25
26        if (i + p[i] > mx) {
27            mx = i + p[i];
28            j = i;
29        }
30    }
31 }

```

```

28     j = max(pos - i, 0);
29     while (i + j < m && s[j] == s[i + j])
30         j++;
31
32     nx[i] = j;
33     k = i;
34 }
35 }
36
37 j = 0;
38 while (j < n && j < m && s[j] == t[j])
39     j++;
40 a[0] = j;
41
42 for (int i = 1, k = 0; i < n; i++) {
43     int pos = k + a[k], len = nx[i - k];
44     if (i + len < pos)
45         a[i] = len;
46     else {
47         j = max(pos - i, 0);
48         while (j < m && i + j < n && s[j] == t[i + j])
49             j++;
50
51         a[i] = j;
52         k = i;
53     }
54 }
55 }

```

2.6 KMP

2.6.1 ex-KMP

```

1 //Extended KMP 扩展KMP
2 //By AntiLeaf
3 //通过题目小作业OJ 4182
4
5 //全局变量与数组定义
6 char s[maxn], t[maxn];
7 int n, m, a[maxn];
8
9 //主过程 O(n + m)
10 //把t的每个后缀与s的LCP输出到a中a[s]的后缀和自己的LCP存
11 //在nx中
12 //0-baseds的长度是m,t的长度是n
13 void exKMP(const char *s, const char *t, int *a) {
14     static int nx[maxn];
15
16     memset(nx, 0, sizeof(nx));
17
18     int j = 0;
19     while (j + 1 < m && s[j] == s[j + 1])
20         j++;
21     nx[1] = j;
22
23     for (int i = 2, k = 1; i < m; i++) {
24         int pos = k + nx[k], len = nx[i - k];
25
26         if (i + len < pos)
27             nx[i] = len;
28         else {

```

3. 数学

3.1 插值

3.1.1 牛顿插值

3.1.2 拉格朗日插值

3.2 多项式

3.2.1 FFT

```

1 //Fast Fourier Transform 快速傅里叶变换 O(n\log n)
2 //By ysf
3 //通过题目COGS2294 释迦作为拆系数FFT的组成部分
4 //使用时一定要注意double的精度是否足够极限大概是10^14
5
6 const double pi = acos((double)-1.0);
7
8 //手写复数类
9 //支持加减乘三种运算
10 //+=运算符如果用的不多可以不重载
11 struct Complex {
12     double a, b; //由于long double精度和double几乎相同通常
13     //没有必要用long double
14     Complex(double a=0.0, double b=0.0):a(a),b(b){}
15     Complex operator+(const Complex &x) const {return
16         Complex(a+x.a, b+x.b);}
17     Complex operator-(const Complex &x) const {return
18         Complex(a-x.a, b-x.b);}
19     Complex operator*(const Complex &x) const {return
20         Complex(a*x.a-b*x.b, a*x.b+b*x.a);}
21     Complex &operator+=(const Complex &x) {return
22         *this=*this+x;}
23 }w[maxn],w_inv[maxn];

```

```

20 //FFT初始化  $O(n)$ 
21 //需要调用sin、cos函数
22 void FFT_init(int n){
23     for(int i=0;i<n;i++){//根据单位根的旋转性质可以节省计
        ↳ 算单位根逆元的时间
24         w[i]=w_inv[n-i-1]=Complex(cos(2*pi/n*i),sin(2*pi/n*i));
25     }//当然不存单位根也可以,只不过在FFT次数较多时很可能会
        ↳ 增大常数
26 }
27
28 //FFT主过程  $O(n\log n)$ 
29 void FFT(Complex *A,int n,int tp){
30     for(int i=1,j=0,k;i<n-1;i++){
31         k=n;
32         do j^=(k>>=1);while(j<k);
33         if(i<j)swap(A[i],A[j]);
34     }
35     for(int k=2;k<=n;k<=1){
36         for(int i=0;i<n;i+=k)
37             for(int j=0;j<(k>>1);j++){
38                 Complex a=A[i+j],b=(tp>0?w:w_inv)
                    ↳ [n/k*j]*A[i+j+(k>>1)];
39                 A[i+j]=a+b;
40                 A[i+j+(k>>1)]=a-b;
41             }
42     }if(tp<0)for(int i=0;i<n;i++)A[i].a/=n;
43 }

```

3.2.2 NTT

```

1 // Number Theory Transform 快速数论变换  $O(n\log n)$ 
2 // By AntiLeaf
3 // 通过题目 P407#34 多项式乘法
4 // 要求模数为  $10^9$  以内的NTT模数
5
6 const int p = 998244353, g = 3; // p为模数,g为p的任意一个
    ↳ 原根
7
8 void NTT(int *A, int n, int tp) { // n为变换长度
    ↳ tp为1或-1表示正/逆变换
9     for (int i = 1, j = 0, k; i < n - 1; i++) { //  $O(n)$ 旋转
        ↳ 算法原理是模拟二进制加一
10         k = n;
11         do
12             j ^= (k >>= 1);
13         while (j < k);
14
15         if(i < j)
16             swap(A[i], A[j]);
17     }
18
19     for (int k = 2; k <= n; k <= 1) {
20         int wn = qpow(g, (tp > 0 ? (p - 1) / k : (p - 1) /
            ↳ k * (long long)(p - 2) % (p - 1)));
21         for (int i = 0; i < n; i += k) {
22             int w = 1;
23             for (int j = 0; j < (k >> 1); j++, w = (long
                ↳ long)w * wn % p){
24                 int a = A[i + j], b = (long long)w * A[i +
                    ↳ j + (k >> 1)] % p;
25                 A[i + j] = (a + b) % p;
26                 A[i + j + (k >> 1)] = (a - b + p) % p;
27             } // 更好的写法是预处理单位根的次幂,参照FFT的
                ↳ 代码
28         }
29     }

```

```

30
31     if (tp < 0) {
32         int inv = qpow(n, p - 2); // 如果预处理过逆元的话
            ↳ 就不用快速幂了
33         for (int i = 0; i < n; i++)
34             A[i] = (long long)A[i] * inv % p;
35     }
36 }

```

3.2.3 任意模数卷积(三模数NTT)

```

1 //只要求模数在  $2^{30}-1$  以内,无其他特殊要求
2 //常数很大,慎用
3 //在卷积结果不超过  $10^{14}$  时可以直接double暴力乘,这时就不要
    ↳ 写任意模数卷积了
4 //这里有三模数NTT和拆系数FFT两个版本,通常后者常数要小一
    ↳ 些
5 //但在答案不超过  $10^{18}$  时可以直接改成双模数NTT,这时就比拆系
    ↳ 数FFT快一些了
6
7 //以下为三模数NTT,原理是选取三个乘积大于结果的NTT模数,最
    ↳ 后中国剩余定理合并
8 //以对23333333(不是质数)取模为例
9 const int
    ↳ maxn=262200,Mod=23333333,g=3,m[]={998244353,1004535809,10454302}
10     m0_inv=669690699,m1_inv=332747959,M_inv=942377029;//这
        ↳ 三个模数最小原根都是3
11 const long long M=(long long)m[0]*m[1];
12
13 //主函数(当然更多时候包装一下比较好)
14 //用来卷积的是A和B
15 //需要调用mul
16 int n,N=1,A[maxn],B[maxn],C[maxn],D[maxn],ans[3][maxn];
17 int main(){
18     scanf("%d",&n);
19     while(N<(n<<1))N<=1;
20     for(int i=0;i<n;i++)scanf("%d",&A[i]);
21     for(int i=0;i<n;i++)scanf("%d",&B[i]);
22     for(int i=0;i<3;i++)mul(m[i],ans[i]);
23     for(int i=0;i<n;i++)printf("%d ",China(ans[0][i],ans[1]
        ↳ [i],ans[2][i]));
24     return 0;
25 }
26
27 //mul  $O(n\log n)$ 
28 //包装了模NTT模数的卷积
29 //需要调用NTT
30 void mul(int p,int *ans){
31     copy(A,A+N,C);
32     copy(B,B+N,D);
33     NTT(C,N,1,p);
34     NTT(D,N,1,p);
35     for(int i=0;i<n;i++)ans[i]=(long long)C[i]*D[i]%p;
36     NTT(ans,N,-1,p);
37 }
38
39 //中国剩余定理  $O(1)$ 
40 //由于直接合并会爆Long Long,采用神奇的方法合并
41 //需要调用 $O(1)$ 快速乘
42 inline int China(int a0,int a1,int a2){
43     long long A=(mul((long long)a0*m1_inv,m[1],M)
        ↳ +mul((long long)a1*m0_inv,m[0],M))%M;
44     int k=((a2-A)%m[2]+m[2])%m[2]*M_inv%m[2];
45     return (k%Mod*(M%Mod)%Mod+A%Mod)%Mod;
46 }
47 }
48

```

```

49 //-----分割线-----
50
51 //以下为拆系数FFT, 原理是减小结果范围使得double精度能够承
    ↳ 受
52 //仍然以模233333333为例
53 const int maxn=262200, p=23333333, M=4830; //取值要使得结果
    ↳ 不超过10^14
54
55 //需要开的数组
56 struct Complex{//内容略
57 }w[maxn], w_inv[maxn], A[maxn], B[maxn], C[maxn], D[maxn], F[maxn], G[maxn], H[maxn];
58
59 //主函数(当然更多时候包装一下比较好)
60 //需要调用FFT初始化, FFT
61 int main(){
62     scanf("%d", &n);
63     int N=1;
64     while(N<(n<<1))N<<=1;
65     for(int i=0; i<n; i++){
66         scanf("%d", &x);
67         A[i]=x/M;
68         B[i]=x%M;
69     }
70     for(int i=0; i<n; i++){
71         scanf("%d", &x);
72         C[i]=x/M;
73         D[i]=x%M;
74     }
75     FFT_init(N);
76     FFT(A, N, 1);
77     FFT(B, N, 1);
78     FFT(C, N, 1);
79     FFT(D, N, 1);
80     for(int i=0; i<n; i++){
81         F[i]=A[i]*C[i];
82         G[i]=A[i]*D[i]+B[i]*C[i];
83         H[i]=B[i]*D[i];
84     }
85     FFT(F, N, -1);
86     FFT(G, N, -1);
87     FFT(H, N, -1);
88     for(int i=0; i<n; i++){
89         printf("%d\n", (int)((M*M*((long long)
            ↳ (F[i].a+0.5)%p)%p+
90         M*((long long)(G[i].a+0.5)%p)%p+(long long)
            ↳ (H[i].a+0.5)%p)%p));
91     }
92     return 0;
93 }
94
95     memcpy(B, A, sizeof(int)*k);
96     memset(B+k, 0, sizeof(int)*k);
97     NTT(B, k<<1, 1);
98     NTT(C, k<<1, 1);
99     for(int i=0; i<(k<<1); i++){
100         C[i]=((2-(long long)B[i]*C[i])%p*C[i]+p)%p;
101     }
102     NTT(C, k<<1, -1);
103     memset(C+k, 0, sizeof(int)*k);
104 }
105 }
106
107 //多项式开根 O(n\log n)
108 //要求A常数项可以开根/存在二次剩余
109 //需要调用多项式求逆且需要预处理2的逆元
110 void getsqrt(int *A, int *C, int n){
111     static int B[maxn], D[maxn];
112     memset(C, 0, sizeof(int)*(n<<1));
113     C[0]=(int)(sqrt(A[0])+1e-7); //一般题目直接赋值为1就可
        ↳ 以
114     for(int k=2; k<=n; k<<=1){
115         memcpy(B, A, sizeof(int)*k);
116         memset(B+k, 0, sizeof(int)*k);
117         getinv(C, D, k);
118         NTT(B, k<<1, 1);
119         NTT(D, k<<1, 1);
120         for(int i=0; i<(k<<1); i++)B[i]=(long
            ↳ long)B[i]*D[i]%p;
121         NTT(B, k<<1, -1);
122         for(int i=0; i<k; i++)C[i]=(long long)
            ↳ (C[i]+B[i])*inv_2%p; //inv_2是2的逆元
123     }
124 }
125
126 //求导 O(n)
127 void getderivative(int *A, int *C, int n){
128     for(int i=1; i<n; i++)C[i-1]=(long long)A[i]*i%p;
129     C[n-1]=0;
130 }
131
132 //不定积分 O(n\log n) 如果预处理过逆元可以降到O(n)
133 void getintegrate(int *A, int *C, int n){
134     for(int i=1; i<n; i++)C[i]=(long
        ↳ long)A[i-1]*qpow(i, p-2)%p;
135     C[0]=0; //由于是不定积分 结果没有常数项
136 }
137
138 //多项式\ln O(n\log n)
139 //要求A常数项不为0/存在离散对数
140 //需要调用多项式求逆 求导 不定积分
141 void getln(int *A, int *C, int n){ //通常情况下A常数项都是1
142     static int B[maxn];
143     getderivative(A, B, n);
144     memset(B+n, 0, sizeof(int)*n);
145     getinv(A, C, n);
146     NTT(B, n<<1, 1);
147     NTT(C, n<<1, 1);
148     for(int i=0; i<(n<<1); i++)B[i]=(long long)B[i]*C[i]%p;
149     NTT(B, n<<1, -1);
150     getintegrate(B, C, n);
151     memset(C+n, 0, sizeof(int)*n);
152 }
153
154 //多项式\exp O(n\log n)
155 //要求A没有常数项
156 //需要调用多项式\ln

```

3.2.4 多项式操作

```

1 //Polymial Operations 多项式操作
2 //By ysf
3 //通过题目 COGS2189 帕秋莉的超级多项式 板子题
4
5 const int maxn=262200; //以下所有代码均为NTT版本
6 //以下所有代码均满足A为输入 不进行修改 B为输出 n为所需
    ↳ 长度
7
8 //多项式求逆 O(n\log n)
9 //要求A常数项不为0
10 void getinv(int *A, int *C, int n){
11     static int B[maxn];
12     memset(C, 0, sizeof(int)*(n<<1));
13     C[0]=qpow(A[0], p-2); //一般题目直接赋值为1就可以
14     for(int k=2; k<=n; k<<=1){

```

```

76 //常数很大且总代码较长在时间效率要求不高时最好替换为分
   ↳ 治FFT
77 //分治FFT依据设 $G(x)=\exp F(x)$ 则有 $g_i=\sum_{k=1}^i f_k$ 
   ↳  $g_{-k}$ 
78 void getexp(int *A,int *C,int n){
79     static int B[maxn];
80     memset(C,0,sizeof(int)*(n<<1));
81     C[0]=1;
82     for(int k=2;k<=n;k<<=1){
83         getln(C,B,k);
84         for(int i=0;i<k;i++){
85             B[i]=A[i]-B[i];
86             if(B[i]<0)B[i]+=p;
87         }
88         (+=B[0])%=p;
89         NTT(B,k<<1,1);
90         NTT(C,k<<1,1);
91         for(int i=0;i<(k<<1);i++)C[i]=(long
           ↳ long)C[i]*B[i]%p;
92         NTT(C,k<<1,-1);
93         memset(C+k,0,sizeof(int)*k);
94     }
95 }
96
97 //多项式 $k$ 次幂  $O(n\log n)$ 
98 //在 $A$ 常数项不为1时需要转化
99 //需要调用多项式/exp、\ln
100 //常数较大且总代码较长在时间效率要求不高时最好替换为暴
   ↳ 力快速幂
101 void getpow(int *A,int *C,int n,int k){
102     static int B[maxn];
103     getln(A,B,n);
104     for(int i=0;i<n;i++)B[i]=(long long)B[i]*k%p;
105     getexp(B,C,n);
106 }

```

3.2.5 拉格朗日反演

3.2.6 半在线卷积

```

1 // Half-Online Convolution 半在线卷积
2 // By AntiLeaf
3 //  $O(n\log^2 n)$ 
4 // 通过题目自己出的题
5
6
7 // 主过程递归调用自身
8 void solve(int l, int r) {
9     if (r <= m)
10         return;
11
12     if (r - l == 1) {
13         if (l == m)
14             f[l] = a[m];
15         else
16             f[l] = (long long)f[l] * inv[l - m] % p;
17
18         for (int i = l, t = (long long)l * f[l] % p; i <=
           ↳ n; i += 1)
19             g[i] = (g[i] + t) % p;
20
21         return;
22     }
23
24     int mid = (l + r) / 2;
25

```

```

26     solve(l, mid);
27
28     if (l == 0) {
29         for (int i = 1; i < mid; i++) {
30             A[i] = f[i];
31             B[i] = (c[i] + g[i]) % p;
32         }
33         NTT(A, r, 1);
34         NTT(B, r, 1);
35         for (int i = 0; i < r; i++)
36             A[i] = (long long)A[i] * B[i] % p;
37         NTT(A, r, -1);
38
39         for (int i = mid; i < r; i++)
40             f[i] = (f[i] + A[i]) % p;
41     }
42     else {
43         for (int i = 0; i < r - l; i++)
44             A[i] = f[i];
45         for (int i = l; i < mid; i++)
46             B[i - l] = (c[i] + g[i]) % p;
47         NTT(A, r - l, 1);
48         NTT(B, r - l, 1);
49         for (int i = 0; i < r - l; i++)
50             A[i] = (long long)A[i] * B[i] % p;
51         NTT(A, r - l, -1);
52
53         for (int i = mid; i < r; i++)
54             f[i] = (f[i] + A[i - l]) % p;
55
56         memset(A, 0, sizeof(int) * (r - l));
57         memset(B, 0, sizeof(int) * (r - l));
58
59         for (int i = l; i < mid; i++)
60             A[i - l] = f[i];
61         for (int i = 0; i < r - l; i++)
62             B[i] = (c[i] + g[i]) % p;
63         NTT(A, r - l, 1);
64         NTT(B, r - l, 1);
65         for (int i = 0; i < r - l; i++)
66             A[i] = (long long)A[i] * B[i] % p;
67         NTT(A, r - l, -1);
68
69         for (int i = mid; i < r; i++)
70             f[i] = (f[i] + A[i - l]) % p;
71     }
72
73     memset(A, 0, sizeof(int) * (r - l));
74     memset(B, 0, sizeof(int) * (r - l));
75
76     solve(mid, r);
77 }

```

3.3 FWT快速沃尔什变换

```

1 //Fast Walsh-Hadamard Transform 快速沃尔什变换  $O(n\log n)$ 
2 //By ysf
3 //通过题目COGS上几道板子题
4
5 //注意FWT常数比较小这点与FFT/NTT不同
6 //以下代码均以模质数情况为例其中 $n$ 为变换长度 $tp$ 表示正/逆
   ↳ 变换
7
8 //按位或版本
9 void FWT_or(int *A,int n,int tp){

```

```

10     for(int k=2;k<=n;k<=1)
11         for(int i=0;i<n;i+=k)
12             for(int j=0;j<(k>>1);j++){
13                 if(tp>0)A[i+j+(k>>1)]=(A[i+j+(k>>1)]+A[i+j])%p;
14                 else
15                     A[i+j+(k>>1)]=(A[i+j+(k>>1)]-A[i+j]+p)%p;
16             }
17 }
18 //按位与版本
19 void FWT_and(int *A,int n,int tp){
20     for(int k=2;k<=n;k<=1)
21         for(int i=0;i<n;i+=k)
22             for(int j=0;j<(k>>1);j++){
23                 if(tp>0)A[i+j]=(A[i+j]+A[i+j+(k>>1)])%p;
24                 else A[i+j]=(A[i+j]-A[i+j+(k>>1)]+p)%p;
25             }
26 }
27 //按位异或版本
28 void FWT_xor(int *A,int n,int tp){
29     for(int k=2;k<=n;k<=1)
30         for(int i=0;i<n;i+=k)
31             for(int j=0;j<(k>>1);j++){
32                 int a=A[i+j],b=A[i+j+(k>>1)];
33                 A[i+j]=(a+b)%p;
34                 A[i+j+(k>>1)]=(a-b+p)%p;
35             }
36     if(tp<0){
37         int inv=qpow(n%p,p-2);//n的逆元在取模时不需要用每层除以2代替
38         for(int i=0;i<n;i++)A[i]=A[i]*inv%p;
39     }
40 }
41
29     for(int i=1;i<=m;i++)x[id[i+n]]=A[i][0];
30     for(int i=1;i<=n;i++)printf("%.15lf ",x[i]);
31 }
32 }
33 return 0;
34 }
35
36 //初始化
37 //对于初始解可行的问题可以把初始化省略掉
38 bool inititalize(){
39     for(;;){
40         double t=0.0;
41         int l=0,e=0;
42         for(int i=1;i<=m;i++)if(A[i][0]+eps<t){
43             t=A[i][0];
44             l=i;
45         }
46         if(!l)return true;
47         for(int i=1;i<=n;i++)if(A[l][i]<-eps&&(!e||id[i]<id[e]))e=i;
48         if(!e)return false;
49         pivot(l,e);
50     }
51 }
52
53 //求解
54 bool simplex(){
55     for(;;){
56         int l=0,e=0;
57         for(int i=1;i<=n;i++)if(A[0][i]>eps&&(!e||id[i]<id[e]))e=i;
58         if(!e)return true;
59         double t=1e50;
60         for(int i=1;i<=m;i++)if(A[i][e]>eps&&A[i][0]/A[i][e]<t){
61             t=A[i][0]/A[i][e];
62             l=i;
63         }
64         if(!l)return false;
65         pivot(l,e);
66     }
67 }
68
69 //转轴操作本质是
70 void pivot(int l,int e){
71     swap(id[e],id[n+1]);
72     double t=A[l][e];
73     A[l][e]=1.0;
74     for(int i=0;i<=n;i++)A[l][i]/=t;
75     for(int i=0;i<=m;i++)if(i!=l){
76         t=A[i][e];
77         A[i][e]=0.0;
78         for(int j=0;j<=n;j++)A[i][j]-=t*A[l][j];
79     }
80 }

```

3.4 单纯形

```

1 //Simplex Method 单纯形方法求解线性规划
2 //By ysf
3 //通过题目 UOJ#179 线性规划然而被hack了QAQ.....
4
5 //单纯形其实是指数算法但实践中跑得飞快所以复杂度什么的
6 //也就无所谓了
7
8 const double eps=1e-10;
9
10 double A[maxn][maxn],x[maxn];
11 int n,m,t,id[maxn<1];
12
13 //方便起见这里附上主函数
14 int main(){
15     scanf("%d%d%d",&n,&m,&t);
16     for(int i=1;i<=n;i++){
17         scanf("%lf",&A[0][i]);
18         id[i]=i;
19     }
20     for(int i=1;i<=m;i++){
21         for(int j=1;j<=n;j++)scanf("%lf",&A[i][j]);
22         scanf("%lf",&A[i][0]);
23     }
24     if(!inititalize())printf("Infeasible");
25     else if(!simplex())printf("Unbounded");
26     else{
27         printf("%.15lf\n",-A[0][0]);
28         if(t){

```

3.5 线性代数

3.5.1 线性基

4. 数论

4.1 $O(n)$ 预处理逆元

```

1 //Mutiply Inversion 预处理乘法逆元  $O(n)$ 
2 //By ysf
3 //要求 $p$ 为质数(?)
4
5 inv[0]=inv[1]=1;
6 for(int i=2;i<=n;i++){
7     inv[i]=(long long)(p-(p/i))*inv[p%i]%p;// $p$ 为模数
8     // $i^{-1} \equiv -\left\lfloor \frac{p}{i} \right\rfloor \times (p \bmod i)^{-1} \pmod{p}$ 
9     // $i^{-1} = -(p/i) * (p \% i)^{-1}$ 

```

4.2 杜教筛

```

1 //Yuhao Du's Sieve 杜教筛  $O(n^{\frac{2}{3}})$ 
2 //By ysf
3 //通过题目 51Nod1239 欧拉函数之和
4
5 //用于求可以用狄利克雷卷积构造出好求和的东西的函数的前缀
6 //和有点绕
7 //有些题只要求 $n \leq 10^9$ 这时就没必要开long long了但记得乘
8 //法时强转
9
10 //常量/全局变量/数组定义
11 const int
12     maxn=5000005, table_size=5000000, p=1000000007, inv_2=(p+1)/2;
13 bool notp[maxn];
14 int prime[maxn/20], phi[maxn], tbl[100005];
15 //tbl用来顶替哈希表其实开到 $n^{\frac{1}{3}}$ 就够了不过保险起见开
16 //成 $\sqrt{n}$ 比较好
17 long long N;
18
19 //主函数前面加上这么一句
20 memset(tbl, -1, sizeof(tbl));
21
22 //线性筛预处理部分略去
23
24 //杜教筛主过程 总计 $O(n^{\frac{2}{3}})$ 
25 //递归调用自身
26 //递推式还需具体情况具体分析这里以求欧拉函数前缀和(mod
27 //  $10^9+7$ )为例
28 int S(long long n){
29     if(n<=table_size)return phi[n];
30     else if(~tbl[N/n])return tbl[N/n];
31     //原理 $n$ 除以所有可能的数的结果一定互不相同
32     int ans=0;
33     for(long long i=2, last; i<=n; i=last+1){
34         last=n/(n/i);
35         ans=(ans+(last-i+1)%p*S(n/i))%p;//如果 $n$ 是int范围的
36         //话记得强转
37     }
38     ans=(n*p*((n+1)%p)%p*inv_2-ans+p)%p;//同上
39     return tbl[N/n]=ans;
40 }

```

4.3 线性筛

```

1 //Extended Euler's Sieving 扩展线性筛  $O(n)$ 
2 //By ysf
3 //通过题目 51Nod1220 约数之和预处理部分
4
5 //此代码以计算约数之和函数\sigma_1对 $10^9+7$ 取模为例
6 //适用于任何 $f(p^k)$ 便于计算的积性函数
7 const int p=1000000007;
8
9 int prime[maxn/10], sigma_one[maxn], f[maxn], g[maxn];
10 //f除掉最小质因子后剩下的部分
11 //g最小质因子的幂次在 $f(p^k)$ 比较复杂时很有用但 $f(p^k)$ 可
12 //以递推时就可以省略了
13 //这里没有记录最小质因子但根据线性筛的性质每个合数只会
14 //被它最小的质因子筛掉
15 bool notp[maxn]; //顾名思义
16
17 void get_table(int n){
18     sigma_one[1]=1; //积性函数必有 $f(1)=1$ 
19     for(int i=2; i<=n; i++){
20         if(!notp[i]){ //质数情况
21             prime[++prime[0]]=i;
22             sigma_one[i]=i+1;
23             f[i]=g[i]=1;
24         }
25         for(int j=1; j<=prime[0] && i*prime[j]<=n; j++){
26             notp[i*prime[j]]=true;
27             if(i%prime[j]==0){ //加入一个新的质因子这种情况很
28                 //简单
29                 sigma_one[i*prime[j]]=(long
30                     long)sigma_one[i]*(prime[j]+1)%p;
31                 f[i*prime[j]]=i;
32                 g[i*prime[j]]=1;
33             }
34             else{ //再加入一次最小质因子需要再进行分类讨
35                 //论
36                 f[i*prime[j]]=f[i];
37                 g[i*prime[j]]=g[i]+1;
38                 //对于 $f(p^k)$ 可以直接递推的函数这里的判断
39                 //可以改成
40                 //i/prime[j]%prime[j]!=0这样可以省下f[]的
41                 //空间
42                 //但常数很可能会稍大一些
43                 if(f[i]==1) //质数的幂次这里\sigma_1可以递
44                 //推
45                 sigma_one[i*prime[j]]=(sigma_one[i]+i*prime[j])%p;
46                 //对于更一般的情况可以借助g[]计
47                 //算 $f(p^k)$ 
48                 else sigma_one[i*prime[j]]//否则直接利用
49                 //积性两半乘起来
50                 (long
51                     long)sigma_one[i*prime[j]]/f[i]*sigma_one[
52                     prime[j]]%p;
53                 break;
54             }
55         }
56     }
57 }

```

4.4 Miller-Rabin

```

1 //Miller-Rabin Primality Test Miller-Rabin素性检测算法
2 //By ysf
3 //通过题目 Bzoj4802 欧拉函数作为Pollard's Rho的子算法
4
5 //复杂度可以认为是常数

```



```

6 //封装好的函数体
7 //需要调用check
8 bool Miller_Rabin(long long n){
9     if(n==1)return false;
10    if(n==2)return true;
11    if(n%2==0)return false;
12    for(int i:{2,3,5,7,11,13,17,19,23,29,31,37}){
13        if(i>n)break;
14        if(!check(n,i))return false;
15    }
16    return true;
17 }
18 }
19
20 //用一个数检测
21 //需要调用Long Long快速幂和O(1)快速乘
22 bool check(long long n,long long b){//b是base
23     long long a=n-1;
24     int k=0;
25     while(a%2==0){
26         a>>=1;
27         k++;
28     }
29     long long t=qpow(b,a,n);//这里的快速幂函数需要写O(1)快
    ↳ 速乘
30     if(t==1||t==n-1)return true;
31     while(k--){
32         t=mul(t,t,n);//mul是O(1)快速乘函数
33         if(t==n-1)return true;
34     }
35     return false;
36 }

```

4.5 Pollard's Rho

```

1 //Miller-Rabin Primality Test Miller-Rabin素性检测算法
2 //By ysf
3 //通过题目Bzoj4802 欧拉函数作为Pollard's Rho的子算法
4
5 //复杂度可以认为是常数
6
7 //封装好的函数体
8 //需要调用check
9 bool Miller_Rabin(long long n){
10    if(n==1)return false;
11    if(n==2)return true;
12    if(n%2==0)return false;
13    for(int i:{2,3,5,7,11,13,17,19,23,29,31,37}){
14        if(i>n)break;
15        if(!check(n,i))return false;
16    }
17    return true;
18 }
19
20 //用一个数检测
21 //需要调用Long Long快速幂和O(1)快速乘
22 bool check(long long n,long long b){//b是base
23     long long a=n-1;
24     int k=0;
25     while(a%2==0){
26         a>>=1;
27         k++;
28     }
29     long long t=qpow(b,a,n);//这里的快速幂函数需要写O(1)快
    ↳ 速乘
30     if(t==1||t==n-1)return true;

```

```

31 while(k--){
32     t=mul(t,t,n);//mul是O(1)快速乘函数
33     if(t==n-1)return true;
34 }
35 return false;
36 }

```

5. 数据结构

5.1 线段树

5.1.1 主席树

参见GREAD07加强版

5.2 陈丹琦分治

```

1 // Division of Danqi Chen CDQ分治
2 // By AntiLeaf
3 // 通过题目四维偏序
4
5 void CDQ1(int l,int r){
6     if(l>=r)return;
7     int mid=(l+r)>>1;
8     CDQ1(l,mid);CDQ1(mid+1,r);
9     int i=l,j=mid+1,k=1;
10    while(i<=mid&&j<=r){
11        if(a[i].x<a[j].x){
12            a[i].ins=true;
13            b[k++]=a[i++];
14        }
15        else{
16            a[j].ins=false;
17            b[k++]=a[j++];
18        }
19    }
20    while(i<=mid){
21        a[i].ins=true;
22        b[k++]=a[i++];
23    }
24    while(j<=r){
25        a[j].ins=false;
26        b[k++]=a[j++];
27    }
28    copy(b+1,b+r+1,a+1);
29    CDQ2(l,r);
30 }
31 void CDQ2(int l,int r){
32     if(l>=r)return;
33     int mid=(l+r)>>1;
34     CDQ2(l,mid);CDQ2(mid+1,r);
35     int i=l,j=mid+1,k=1;
36     while(i<=mid&&j<=r){
37         if(b[i].y<b[j].y){
38             if(b[i].ins)add(b[i].z,1);
39             t[k++]=b[i++];
40         }
41         else{
42             if(!b[j].ins)ans+=query(b[j].z-1);
43             t[k++]=b[j++];
44         }
45     }
46     while(i<=mid){
47         if(b[i].ins)add(b[i].z,1);
48         t[k++]=b[i++];

```



```

49     }
50     while(j<=r){
51         if(!b[j].ins)ans+=query(b[j].z-1);
52         t[k++]=b[j++];
53     }
54     for(i=1;i<=mid;i++)if(b[i].ins)add(b[i].z,-1);
55     copy(t+1,t+r+1,b+1);
56 }

```

5.3 Splay

参见LCT

5.4 树分治

5.4.1 动态树分治

```

1 //Dynamic Divide and Couquer on Tree 动态树分治  $O(n\log n)$ -
  ↳  $O(\log n)$ 
2 //By ysf
3 //通过题目 COGS2278 树黑白
4
5 //为了减小常数这里采用bfs写法实测预处理比dfs快将近一半
6 //以下以维护一个点到每个黑点的距离之和为例
7
8 //全局数组定义
9 vector<int>G[maxn],W[maxn];
10 int size[maxn],son[maxn],q[maxn];
11 int p[maxn],depth[maxn],id[maxn][20],d[maxn][20]; //id是对应
  ↳ 层所在子树的根
12 int a[maxn],ca[maxn],b[maxn][20],cb[maxn][20]; //维护距离和
  ↳ 用的
13 bool vis[maxn]={false},col[maxn]={false};
14
15 //建树 总计 $O(n\log n)$ 
16 //需要调用找重心预处理距离同时递归调用自身
17 void build(int x,int k,int s,int pr){ //结点深度连通块大
  ↳ 小点分树上的父亲
18     x=getcenter(x,s);
19     vis[x]=true;
20     depth[x]=k;
21     p[x]=pr;
22     for(int i=0;i<(int)G[x].size();i++){
23         if(!vis[G[x][i]]){
24             d[G[x][i]][k]=W[x][i];
25             p[G[x][i]]=x;
26             getdis(G[x][i],k,G[x][i]);
27         }
28     }
29     for(int i=0;i<(int)G[x].size();i++){
30         if(!vis[G[x][i]])build(G[x][i],k+1,size[G[x]
31         ↳ [i]],x);
32     }
33 }
34
35 //找重心  $O(n)$ 
36 int getcenter(int x,int s){
37     int head=0,tail=0;
38     q[tail++]=x;
39     while(head!=tail){
40         x=q[head++];
41         size[x]=1;
42         son[x]=0;
43         for(int i=0;i<(int)G[x].size();i++){
44             if(!vis[G[x][i]]&&G[x][i]!=p[x]){
45                 p[G[x][i]]=x;
46                 q[tail++]=G[x][i];
47             }
48         }
49     }
50     return x;
51 }

```

```

45     }
46     for(int i=tail-1;i--){
47         x=q[i];
48         size[p[x]]+=size[x];
49         if(size[x]>size[son[p[x]]])son[p[x]]=x;
50     }
51     x=q[0];
52     while(son[x]&&(size[son[x]]<<1)>s)x=son[x];
53     return x;
54 }
55
56 //预处理距离  $O(n)$ 
57 //方便起见这里直接用了笨一点的方法 $O(n\log n)$ 全存下来
58 void getdis(int x,int k,int rt){
59     int head=0,tail=0;
60     q[tail++]=x;
61     while(head!=tail){
62         x=q[head++];
63         size[x]=1;
64         id[x][k]=rt;
65         for(int i=0;i<(int)G[x].size();i++){
66             if(!vis[G[x][i]]&&G[x][i]!=p[x]){
67                 p[G[x][i]]=x;
68                 d[G[x][i]][k]=d[x][k]+W[x][i];
69                 q[tail++]=G[x][i];
70             }
71         }
72     }
73     for(int i=tail-1;i--){
74         size[p[q[i]]]+=size[q[i]];
75     }
76 }
77
78 //修改  $O(\log n)$ 
79 void modify(int x){
80     if(col[x])ca[x]--;
81     else ca[x]++; //记得先特判自己作为重心的那层
82     for(int u=p[x],k=depth[x]-1;u=p[u],k--){
83         if(col[x]){
84             a[u]-=d[x][k];
85             ca[u]--;
86             b[id[x][k]][k]-=d[x][k];
87             cb[id[x][k]][k]--;
88         }
89         else{
90             a[u]+=d[x][k];
91             ca[u]++;
92             b[id[x][k]][k]+=d[x][k];
93             cb[id[x][k]][k]++;
94         }
95     }
96     col[x]^=true;
97 }
98
99 //询问  $O(\log n)$ 
100 int query(int x){
101     int ans=a[x]; //特判自己是重心的那层
102     for(int u=p[x],k=depth[x]-1;u=p[u],k--){
103         ans+=a[u]-b[id[x][k]][k]+d[x][k]*(ca[u]-cb[id[x]
104         ↳ [k]][k]);
105     }
106     return ans;
107 }

```

5.4.2 紫荆花之恋

```

1 #include<stdio>
2 #include<cstring>

```

```

3 #include<algorithm>
4 #include<vector>
5 using namespace std;
6 const int maxn=100010;
7 const double alpha=0.7;
8 struct node{
9     static int randint(){
10         static int
11         ↪ a=1213,b=97818217,p=998244353,x=751815431;
12         x=a*x+b;x%=p;
13         return x<0?(x+=p):x;
14     }
15     int data,size,p;
16     node *ch[2];
17     node(int d):data(d),size(1),p(randint()){
18         inline void refresh(){size=ch[0]->size+ch[1]->size+1;}
19 }*null=new node(0),*root[maxn],*root1[maxn][50];
20 void addnode(int,int);
21 void rebuild(int,int,int,int);
22 void dfs_getcenter(int,int,int&);
23 void dfs_getdis(int,int,int,int);
24 void dfs_destroy(int,int);
25 void insert(int,node*&);
26 int order(int,node*);
27 void destroy(node*&);
28 void rot(node*&,int);
29 vector<int>G[maxn],W[maxn];
30 int size[maxn]={0},siz[maxn][50]={0},son[maxn];
31 bool vis[maxn];
32 int depth[maxn],p[maxn],d[maxn][50],id[maxn][50];
33 int n,m,w[maxn],tmp;
34 long long ans=0;
35 int main(){
36     freopen("flowera.in","r",stdin);
37     freopen("flowera.out","w",stdout);
38     null->size=0;
39     null->ch[0]=null->ch[1]=null;
40     scanf("%d%d",&n);
41     fill(vis,vis+n+1,true);
42     fill(root,root+n+1,null);
43     for(int i=0;i<n;i++)fill(root1[i],root1[i]+50,null);
44     scanf("%d%d%d",&w[1]);
45     insert(-w[1],root[1]);
46     size[1]=1;
47     printf("0\n");
48     for(int i=2;i<n;i++){
49         scanf("%d%d%d",&p[i],&tmp,&w[i]);
50         p[i]^=(ans%(int)1e9);
51         G[i].push_back(p[i]);
52         W[i].push_back(tmp);
53         G[p[i]].push_back(i);
54         W[p[i]].push_back(tmp);
55         addnode(i,tmp);
56         printf("%lld\n",ans);
57     }
58     return 0;
59 void addnode(int x,int z){//wj-dj>=di-wi
60     depth[x]=depth[p[x]]+1;
61     size[x]=1;
62     insert(-w[x],root[x]);
63     int rt=0;
64     for(int u=p[x],k=depth[p[x]];u=p[u],k--){
65         if(u=p[x]){
66             id[x][k]=x;
67             d[x][k]=z;

```

```

68         }
69         else{
70             id[x][k]=id[p[x]][k];
71             d[x][k]=d[p[x]][k]+z;
72         }
73         ans+=order(w[x]-d[x][k],root[u])-order(w[x]-d[x]
74             ↪ [k],root1[id[x][k]][k]);
75         insert(d[x][k]-w[x],root[u]);
76         insert(d[x][k]-w[x],root1[id[x][k]][k]);
77         size[u]++;
78         siz[id[x][k]][k]++;
79         if(siz[id[x][k]][k]>size[u]*alpha+5)rt=u;
80     }
81     id[x][depth[x]]=0;
82     d[x][depth[x]]=0;
83     if(rt){
84         dfs_destroy(rt,depth[rt]);
85         rebuild(rt,depth[rt],size[rt],p[rt]);
86     }
87 void rebuild(int x,int k,int s,int pr){
88     int u=0;
89     dfs_getcenter(x,s,u);
90     vis[x]=true;
91     p[x]=pr;
92     depth[x]=k;
93     size[x]=s;
94     d[x][k]=id[x][k]=0;
95     destroy(root[x]);
96     insert(-w[x],root[x]);
97     if(s<=1)return;
98     for(int i=0;i<(int)G[x].size();i++)if(!vis[G[x][i]]){
99         p[G[x][i]]=0;
100         d[G[x][i]][k]=W[x][i];
101         siz[G[x][i]][k]=p[G[x][i]][i]=0;
102         destroy(root1[G[x][i]][k]);
103         dfs_getdis(G[x][i],x,G[x][i],k);
104     }
105     for(int i=0;i<(int)G[x].size();i++)if(!vis[G[x]
106         ↪ [i]])rebuild(G[x][i],k+1,size[G[x][i]],x);
107 void dfs_getcenter(int x,int s,int &u){
108     size[x]=1;
109     son[x]=0;
110     for(int i=0;i<(int)G[x].size();i++)if(!vis[G[x]
111         ↪ [i]]&&G[x][i]!=p[x]){
112         p[G[x][i]]=x;
113         dfs_getcenter(G[x][i],s,u);
114         size[x]+=size[G[x][i]];
115         if(size[G[x][i]]>size[son[x]])son[x]=G[x][i];
116     }
117     if(!u||max(s-size[x],size[son[x]])<max(s-size[u],size[son[u]]))
118         u=G[x][i];
119 void dfs_getdis(int x,int u,int rt,int k){
120     insert(d[x][k]-w[x],root[u]);
121     insert(d[x][k]-w[x],root1[rt][k]);
122     id[x][k]=rt;
123     siz[rt][k]++;
124     size[x]=1;
125     for(int i=0;i<(int)G[x].size();i++)if(!vis[G[x]
126         ↪ [i]]&&G[x][i]!=p[x]){
127         p[G[x][i]]=x;
128         d[G[x][i]][k]=d[x][k]+W[x][i];
129         dfs_getdis(G[x][i],u,rt,k);
130         size[x]+=size[G[x][i]];

```

```

129     }
130 }
131 void dfs_destroy(int x,int k){
132     vis[x]=false;
133     for(int i=0;i<(int)G[x].size();i++)if(depth[G[x]
        ↪ [i]]>k&&G[x][i]!=p[x]){
134         p[G[x][i]]=x;
135         dfs_destroy(G[x][i],k);
136     }
137 }
138 void insert(int x,node *&rt){
139     if(rt==null){
140         rt=new node(x);
141         rt->ch[0]=rt->ch[1]=null;
142         return;
143     }
144     int d=x>rt->data;
145     insert(x,rt->ch[d]);
146     rt->refresh();
147     if(rt->ch[d]->p<rt->p)rot(rt,d^1);
148 }
149 int order(int x,node *rt){
150     int ans=0,d;
151     x++;
152     while(rt!=null){
153         if((d=x>rt->data))ans+=rt->ch[0]->size+1;
154         rt=rt->ch[d];
155     }
156     return ans;
157 }
158 void destroy(node *&x){
159     if(x==null)return;
160     destroy(x->ch[0]);
161     destroy(x->ch[1]);
162     delete x;
163     x=null;
164 }
165 void rot(node *&x,int d){
166     node *y=x->ch[d^1];
167     x->ch[d^1]=y->ch[d];
168     y->ch[d]=x;
169     x->refresh();
170     (x=y)->refresh();
171 }

```

```

14     void refresh(){size=ch[0]->size+ch[1]->size+1;}//附加信
        ↪ 息维护
15 }null[maxn];
16
17 //在主函数开头加上这句初始化
18 null->size=0;
19
20 //初始化结点
21 void initalize(node *x){x->ch[0]=x->ch[1]=x->p=null;}//
22
23 //Access 均摊 $O(\log n)$ 
24 //LCT核心操作①把结点到根的路径打通②顺便把与重儿子的连边
        ↪ 变成轻边
25 //需要调用splay
26 node *access(node *x){
27     node *y=null;
28     while(x!=null){
29         splay(x);
30         x->ch[1]=y;
31         (y=x)->refresh();
32         x=x->p;
33     }
34     return y;
35 }
36
37 //Link 均摊 $O(\log n)$ 
38 //把x的父亲设为y
39 //要求x必须为所在树的根节点②否则会导致后续各种莫名其妙的
        ↪ 问题
40 //需要调用splay
41 void link(node *x,node *y){
42     splay(x);
43     x->p=y;
44 }
45
46 //Cut 均摊 $O(\log n)$ 
47 //把x与其父亲的连边断开
48 //x可以是所在树的根节点②这时此操作没有任何实质效果
49 //需要调用access和splay
50 void cut(node *x){
51     access(x);
52     splay(x);
53     x->ch[0]->p=null;
54     x->ch[0]=null;
55     x->refresh();
56 }
57
58 //Splay 均摊 $O(\log n)$ 
59 //需要调用旋转
60 void splay(node *x){
61     while(!isroot(x)){
62         if(isroot(x->p)){
63             rot(x->p,dir(x)^1);
64             break;
65         }
66         if(dir(x)==dir(x->p))rot(x->p->p,dir(x->p)^1);
67         else rot(x->p,dir(x)^1);
68         rot(x->p,dir(x)^1);
69     }
70 }
71
72 //旋转②LCT版本②  $O(1)$ 
73 //平衡树基本操作
74 //要求对应儿子必须存在②否则会导致后续各种莫名其妙的问题
75 void rot(node *x,int d){
76     node *y=x->ch[d^1];
77     y->p=x->p;

```

5.5 LCT

5.5.1 不换根(弹飞绵羊)

```

1 //Link-Cut Trees without Changing Root LCT不换根版本
    ↪  $O((n+m)\log n)$ 
2 //By ysf
3 //通过题目②弹飞绵羊
4
5 //常数较大②请根据数据范围谨慎使用
6
7 #define isroot(x) ((x)!=(x->p->ch[0]&&(x)!=(x->p-
    ↪ >ch[1]))//判断是不是Splay的根
8 #define dir(x) ((x)==(x->p->ch[1]))//判断它是它父亲的左/右
    ↪ 儿子
9
10 struct node{//结点类定义
11     int size;//Splay的子树大小
12     node *ch[2],*p;
13     node():size(1){}

```

```

78     if(!isroot(x))x->p->ch[dir(x)]=y;
79     if((x->ch[d^1]=y->ch[d])!=null)y->ch[d]->p=x;
80     (y->ch[d]=x)->p=y;
81     x->refresh();
82     y->refresh();
83 }

```

5.5.2 换根/维护生成树(GREALD07加强版)

```

1  #include<cstdio>
2  #include<cstring>
3  #include<algorithm>
4  #include<map>
5  #define isroot(x) ((x)->p==null||((x)->p->ch[0]!=(x)&&(x)-
   ↪ >p->ch[1]!=(x)))
6  #define dir(x) ((x)==(x)->p->ch[1])
7  using namespace std;
8  const int maxn=200010;
9  struct node{
10     int key,mn,pos;
11     bool rev;
12     node *ch[2],*p;
13     node(int
   ↪ key=(~0u)>>1):key(key),mn(key),pos(-1),rev(false){}
14     inline void pushdown(){
15         if(!rev)return;
16         ch[0]->rev^=true;
17         ch[1]->rev^=true;
18         swap(ch[0],ch[1]);
19         if(pos!=-1)pos^=1;
20         rev=false;
21     }
22     inline void refresh(){
23         mn=key;
24         pos=-1;
25         if(ch[0]->mn<mn){
26             mn=ch[0]->mn;
27             pos=0;
28         }
29         if(ch[1]->mn<mn){
30             mn=ch[1]->mn;
31             pos=1;
32         }
33     }
34 }null[maxn<<1],*ptr=null;
35 node *newnode(int);
36 node *access(node*);
37 void makeroot(node*);
38 void link(node*,node*);
39 void cut(node*,node*);
40 node *getroot(node*);
41 node *getmin(node*,node*);
42 void splay(node*);
43 void rot(node*,int);
44 void build(int,int,int&,int);
45 void query(int,int,int,int);
46 int
   ↪ sm[maxn<<5]={0},lc[maxn<<5]={0},rc[maxn<<5]={0},root[maxn]=0,cnt=0;
47 map<node*,pair<node*,node*> >mp;
48 node *tmp;
49 int n,m,q,tp,x,y,k,l,r,t,ans=0;
50 int main(){
51     null->ch[0]=null->ch[1]=null->p=null;
52     scanf("%d%d%d%d",&n,&m,&q,&tp);
53     for(int i=1;i<=n;i++)newnode((~0u)>>1);
54     for(int i=1;i<=m;i++){
55         scanf("%d%d",&x,&y);
56         if(x==y){

```

```

57             root[i]=root[i-1];
58             continue;
59         }
60         if(getroot(null+x)!=getroot(null+y)){
61             tmp=newnode(i);
62             k=0;
63         }
64         else{
65             tmp=getmin(null+x,null+y);
66             cut(tmp,mp[tmp].first);
67             cut(tmp,mp[tmp].second);
68             k=tmp->key;
69             tmp->key=i;
70             tmp->refresh();
71         }
72         link(tmp,null+x);
73         link(tmp,null+y);
74         mp[tmp]=make_pair(null+x,null+y);
75         build(0,m-1,root[i],root[i-1]);
76     }
77     while(q--){
78         scanf("%d",&l,&r);
79         if(tp){
80             l^=ans;
81             r^=ans;
82         }
83         ans=n;
84         t=-1;
85         query(0,m-1,root[r],root[l]);
86         printf("%d\n",ans);
87     }
88     return 0;
89 }
90 node *newnode(int x){
91     *++ptr=node(x);
92     ptr->ch[0]=ptr->ch[1]=ptr->p=null;
93     return ptr;
94 }
95 node *access(node *x){
96     node *y=null;
97     while(x!=null){
98         splay(x);
99         x->ch[1]=y;
100         (y=x)->refresh();
101         x=x->p;
102     }
103     return y;
104 }
105 void makeroot(node *x){
106     access(x);
107     splay(x);
108     x->rev^=true;
109 }
110 void link(node *x,node *y){
111     makeroot(x);
112     x->p=y;
113 }
114 void cut(node *x,node *y){
115     makeroot(x);
116     access(y);
117     splay(y);
118     y->ch[0]->p=null;
119     y->ch[0]=null;
120     y->refresh();
121 }
122 node *getroot(node *x){
123     x=access(x);
124     while(x->pushdown(),x->ch[0]!=null)x=x->ch[0];

```

```

125     splay(x);
126     return x;
127 }
128 node *getmin(node *x,node *y){
129     makeroot(x);
130     x=access(y);
131     while(x->pushdown(),x->pos!=-1)x=x->ch[x->pos];
132     splay(x);
133     return x;
134 }
135 void splay(node *x){
136     x->pushdown();
137     while(!isroot(x)){
138         if(!isroot(x->p))x->p->p->pushdown();
139         x->p->pushdown();
140         x->pushdown();
141         if(isroot(x->p)){
142             rot(x->p,dir(x)^1);
143             break;
144         }
145         if(dir(x)==dir(x->p))rot(x->p->p,dir(x->p)^1);
146         else rot(x->p,dir(x)^1);
147         rot(x->p,dir(x)^1);
148     }
149 }
150 void rot(node *x,int d){
151     node *y=x->ch[d^1];
152     if((x->ch[d^1]=y->ch[d])!=null)y->ch[d]->p=x;
153     y->p=x->p;
154     if(!isroot(x))x->p->ch[dir(x)]=y;
155     (y->ch[d]=x)->p=y;
156     x->refresh();
157     y->refresh();
158 }
159 void build(int l,int r,int &rt,int pr){
160     sm[rt=++cnt]=sm[pr]+1;
161     if(l==r)return;
162     lc[rt]=lc[pr];
163     rc[rt]=rc[pr];
164     int mid=(l+r)>>1;
165     if(k<=mid)build(l,mid,lc[rt],lc[pr]);
166     else build(mid+1,r,rc[rt],rc[pr]);
167 }
168 void query(int l,int r,int rt,int pr){
169     if(!rt&&!pr)return;
170     if(t>=r){
171         ans-=sm[rt]-sm[pr];
172         return;
173     }
174     int mid=(l+r)>>1;
175     query(l,mid,lc[rt],lc[pr]);
176     if(t>mid)query(mid+1,r,rc[rt],rc[pr]);
177 }

```

5.5.3 维护子树信息

```

1 //Link-Cut Trees with subtree values LCT维护子树信息
2   ↳  $O((n+m)\log n)$ 
3 //By ysf
4 //通过题目LOJ#558 我们的CPU遭到攻击维护黑点到根距离和
5 //这个东西虽然只需要抄板子但还是极其难写常数极其巨大没
6   ↳ 必要的时候就不要用
7 //如果维护子树最小值就需要套一个可删除的堆来维护复杂度
8   ↳ 会变成 $O(n\log^2 n)$ 
9 //注意由于这道题与边权有关需要边权拆点变点权
10 //宏定义

```

```

10 #define isroot(x) ((x)->p==null||((x)!=x->p->ch[0]&&(x)!
11   ↳  $\Rightarrow (x)->p->ch[1])$ )
12 #define dir(x) ((x)==(x)->p->ch[1])
13 //节点类定义
14 struct node{//以维护子树中黑点到根距离和为例
15     int w,chain_cnt,tree_cnt;
16     long long sum,suml,sumr,tree_sum;//由于换根需要子树反
17   ↳ 转需要维护两个方向的信息
18     bool rev,col;
19     node *ch[2],*p;
20     node():w(0),chain_cnt(0),tree_cnt(0),sum(0),suml(0),sumr(0),tree_sum(0){}
21     inline void pushdown(){
22         if(!rev)return;
23         ch[0]->rev^=true;
24         ch[1]->rev^=true;
25         swap(ch[0],ch[1]);
26         swap(suml,sumr);
27         rev=false;
28     }
29     inline void refresh(){//不多解释了.....这毒瘤题恶心的要
30   ↳ 死我骂我自己.png
31         sum=ch[0]->sum+ch[1]->sum+w;
32         suml=(ch[0]->rev?ch[0]->sumr:ch[0]->suml)+(ch[1]->rev?ch[1]->sumr:ch[1]->suml)+
33   ↳ (tree_cnt+ch[1]->chain_cnt)*(ch[0]->sum+w)+tree_sum;
34         sumr=(ch[0]->rev?ch[0]->suml:ch[0]->sumr)+(ch[1]->rev?ch[1]->suml:ch[1]->sumr)+
35   ↳ (tree_cnt+ch[0]->chain_cnt)*(ch[1]->sum+w)+tree_sum;
36         chain_cnt=ch[0]->chain_cnt+ch[1]->chain_cnt+tree_cnt;
37     }
38 }null[maxn<<1];//如果没有边权变点权就不用乘2了
39 //封装构造函数
40 node *newnode(int w){
41     node *x=nodes.front();
42     nodes.pop();
43     initialize(x);
44     x->w=w;
45     x->refresh();
46     return x;
47 }
48 //封装初始化函数
49 //记得在进行操作之前对所有结点调用一遍
50 inline void initialize(node *x){
51     *x=node();
52     x->ch[0]=x->ch[1]=x->p=null;
53 }
54 //Access函数
55 //注意一下在Access的同时更新子树信息的方法
56 node *access(node *x){
57     node *y=null;
58     while(x!=null){
59         splay(x);
60         x->tree_cnt+=x->ch[1]->chain_cnt-y->chain_cnt;
61         x->tree_sum+=(x->ch[1]->rev?x->ch[1]->sumr:x->ch[1]->suml)-y->suml;
62         x->ch[1]=y;
63         (y=x)->refresh();
64         x=x->p;
65     }
66     return y;
67 }
68 //找到一个点所在连通块的根
69 //对比原版没有变化

```

```

72 node *getroot(node *x){
73     x=access(x);
74     while(x->pushdown(),x->ch[0]!=null)x=x->ch[0];
75     splay(x);
76     return x;
77 }
78
79 //换根同样没有变化
80 void makeroot(node *x){
81     access(x);
82     splay(x);
83     x->rev^=true;
84     x->pushdown();
85 }
86
87 //连接两个点
88 //注意这里必须把两者都变成根因为只能修改根结点
89 void link(node *x,node *y){
90     makeroot(x);
91     makeroot(y);
92     x->p=y;
93     y->tree_cnt+=x->chain_cnt;
94     y->tree_sum+=x->sum1;
95     y->refresh();
96 }
97
98 //删除一条边
99 //对比原版没有变化
100 void cut(node *x,node *y){
101     makeroot(x);
102     access(y);
103     splay(y);
104     y->ch[0]->p=null;
105     y->ch[0]=null;
106     y->refresh();
107 }
108
109 //修改/询问一个点这里以询问为例
110 //如果是修改就在换根之后搞一些操作
111 long long query(node *x){
112     makeroot(x);
113     return x->sum1;
114 }
115
116 //Splay函数
117 //对比原版没有变化
118 void splay(node *x){
119     x->pushdown();
120     while(!isroot(x)){
121         if(!isroot(x->p))x->p->p->pushdown();
122         x->p->pushdown();
123         x->pushdown();
124         if(isroot(x->p)){
125             rot(x->p,dir(x)^1);
126             break;
127         }
128         if(dir(x)==dir(x->p))rot(x->p->p,dir(x->p)^1);
129         else rot(x->p,dir(x)^1);
130         rot(x->p,dir(x)^1);
131     }
132 }
133
134 //旋转函数
135 //对比原版没有变化
136 void rot(node *x,int d){
137     node *y=x->ch[d^1];
138     if((x->ch[d^1]=y->ch[d])!=null)y->ch[d]->p=x;

```

```

139     y->p=x->p;
140     if(!isroot(x))x->p->ch[dir(x)]=y;
141     (y->ch[d]=x)->p=y;
142     x->refresh();
143     y->refresh();
144 }

```

5.5.4 模板题:动态QTREE4(询问树上相距最远点)

```

1 #include<bits/stdc++.h>
2 #include<ext/pb_ds/assoc_container.hpp>
3 #include<ext/pb_ds/tree_policy.hpp>
4 #include<ext/pb_ds/priority_queue.hpp>
5
6 #define isroot(x) ((x)->p==null||((x)!=(x)->p->ch[0]&&(x)!
   =>(x)->p->ch[1]))
7 #define dir(x) ((x)==(x)->p->ch[1])
8
9 using namespace std;
10 using namespace __gnu_pbds;
11
12 const int maxn=100010;
13 const long long INF=1000000000000000000ll;
14
15 struct binary_heap{
16     __gnu_pbds::priority_queue<long long,less<long
   long>,binary_heap_tag>q1,q2;
17     binary_heap(){
18         void push(long long x){if(x>(-INF)>>2)q1.push(x);}
19         void erase(long long x){if(x>(-INF)>>2)q2.push(x);}
20         long long top(){
21             if(empty())return -INF;
22             while(!q2.empty()&&q1.top()==q2.top()){
23                 q1.pop();
24                 q2.pop();
25             }
26             return q1.top();
27         }
28         long long top2(){
29             if(size()<2)return -INF;
30             long long a=top();
31             erase(a);
32             long long b=top();
33             push(a);
34             return a+b;
35         }
36         int size(){return q1.size()-q2.size();}
37         bool empty(){return q1.size()==q2.size();}
38 }heap;//全局堆维护每条链的最大子段和
39 struct node{
40     long long sum,maxsum,prefix,suffix;
41     int key;
42     binary_heap heap;//每个点的堆存的是它的子树中到它的最
   远距离如果它是黑点的话还会包括自己
43     node *ch[2],*p;
44     bool rev;
45     node(int
   k=0):sum(k),maxsum(-INF),prefix(-INF),suffix(-INF),key(k),
   {}
46     inline void pushdown(){
47         if(!rev)return;
48         ch[0]->rev^=true;
49         ch[1]->rev^=true;
50         swap(ch[0],ch[1]);
51         swap(prefix,suffix);
52         rev=false;
53     }

```



```

54 inline void refresh(){
55     pushdown();
56     ch[0]->pushdown();
57     ch[1]->pushdown();
58     sum=ch[0]->sum+ch[1]->sum+key;
59
60     ↪ prefix=max(ch[0]->prefix,ch[0]->sum+key+ch[1]->prefix); return 0;
61     ↪ suffix=max(ch[1]->suffix,ch[1]->sum+key+ch[0]->suffix);
62     ↪ maxsum=max(max(ch[0]->maxsum,ch[1]->maxsum),ch[0]->sum+key+ch[1]->prefix+key+heap.top());
63     if(!heap.empty()){
64         prefix=max(prefix,ch[0]->sum+key+heap.top());
65         suffix=max(suffix,ch[1]->sum+key+heap.top());
66         ↪ maxsum=max(maxsum,max(ch[0]->suffix,ch[1]->prefix)+key+heap.top());
67         if(heap.size()>1){
68             maxsum=max(maxsum,heap.top2()+key);
69         }
70     }
71 }null[maxn<<1],*ptr=null;
72 void addedge(int,int,int);
73 void deledge(int,int);
74 void modify(int,int,int);
75 void modify_color(int);
76 node *newnode(int);
77 node *access(node*);
78 void makeroot(node*);
79 void link(node*,node*);
80 void cut(node*,node*);
81 void splay(node*);
82 void rot(node*,int);
83 queue<node*>freenodes;
84 tree<pair<int,int>,node*>mp;
85 bool col[maxn]={false};
86 char c;
87 int n,m,k,x,y,z;
88 int main(){
89     null->ch[0]=null->ch[1]=null->p=null;
90     scanf("%d%d%d",&n,&m,&k);
91     for(int i=1;i<=n;i++){
92         newnode(0);
93     }
94     heap.push(0);
95     while(k--){
96         scanf("%d",&x);
97         col[x]=true;
98         null[x].heap.push(0);
99     }
100     for(int i=1;i<n;i++){
101         scanf("%d%d%d",&x,&y,&z);
102         if(x>y)swap(x,y);
103         addedge(x,y,z);
104     }
105     while(m--){
106         scanf("%c",&c);
107         if(c=='A'){
108             scanf("%d",&y);
109             if(x>y)swap(x,y);
110             deledge(x,y);
111         }
112         else if(c=='B'){
113             scanf("%d",&y,&z);
114             if(x>y)swap(x,y);
115             addedge(x,y,z);
116         }
117         else if(c=='C'){
118             scanf("%d",&y,&z);
119             if(x>y)swap(x,y);
120             modify(x,y,z);
121         }
122         else modify_color(x);
123         printf("%lld\n",(heap.top()>0?heap.top():-1));
124     }
125 }
126
127 node *newnode(int k){
128     node *tmp;
129     if(freenodes.empty())tmp=newnode(z);
130     else{
131         tmp=freenodes.front();
132         freenodes.pop();
133         *tmp=node(z);
134         ↪ tmp->ch[0]=tmp->ch[1]=tmp->p=null;heap.push(tmp->maxsum);
135     }
136     link(tmp,null+x);
137     link(tmp,null+y);
138     mp[make_pair(x,y)]=tmp;
139 }
140 void deledge(int x,int y){
141     node *tmp=mp[make_pair(x,y)];
142     cut(tmp,null+x);
143     cut(tmp,null+y);
144     freenodes.push(tmp);
145     heap.erase(tmp->maxsum);
146     mp.erase(make_pair(x,y));
147 }
148 void modify(int x,int y,int z){
149     node *tmp=mp[make_pair(x,y)];
150     makeroot(tmp);
151     tmp->pushdown();
152     heap.erase(tmp->maxsum);
153     tmp->key=z;
154     tmp->refresh();
155     heap.push(tmp->maxsum);
156 }
157 void modify_color(int x){
158     makeroot(null+x);
159     col[x]^=true;
160     if(col[x])null[x].heap.push(0);
161     else null[x].heap.erase(0);
162     heap.erase(null[x].maxsum);
163     null[x].refresh();
164     heap.push(null[x].maxsum);
165 }
166 node *newnode(int k){
167     *(++ptr)=node(k);
168     ptr->ch[0]=ptr->ch[1]=ptr->p=null;
169     return ptr;
170 }
171 node *access(node *x){
172     splay(x);
173     heap.erase(x->maxsum);
174     x->refresh();
175     if(x->ch[1]!=null){
176         x->ch[1]->pushdown();
177         x->heap.push(x->ch[1]->prefix);x->refresh();
178         heap.push(x->ch[1]->maxsum);
179     }
180     x->ch[1]=null;
181     x->refresh();
182     node *y=x;
183     x=x->p;
184     while(x!=null){
185         splay(x);

```



```

186     heap.erase(x->maxsum);
187     if(x->ch[1]!=null){
188         x->ch[1]->pushdown();
189         x->heap.push(x->ch[1]->prefix);
190         heap.push(x->ch[1]->maxsum);
191     }
192     x->heap.erase(y->prefix);
193     x->ch[1]=y;
194     (y=x)->refresh();
195     x=x->p;
196 }
197 heap.push(y->maxsum);
198 return y;
199 }
200 void makeroot(node *x){
201     access(x);
202     splay(x);
203     x->rev^=true;
204 }
205 void link(node *x,node *y){//新添一条虚边维护y对应的堆
206     makeroot(x);
207     makeroot(y);
208     x->pushdown();
209     x->p=y;
210     heap.erase(y->maxsum);
211     y->heap.push(x->prefix);
212     y->refresh();
213     heap.push(y->maxsum);
214 }
215 void cut(node *x,node *y){//断开一条实边一条链变成两条
    //链需要维护全局堆
216     makeroot(x);
217     access(y);
218     splay(y);
219     heap.erase(y->maxsum);
220     heap.push(y->ch[0]->maxsum);
221     y->ch[0]->p=null;
222     y->ch[0]=null;
223     y->refresh();
224     heap.push(y->maxsum);
225 }
226 void splay(node *x){
227     x->pushdown();
228     while(!isroot(x)){
229         if(!isroot(x->p))x->p->p->pushdown();
230         x->p->pushdown();
231         x->pushdown();
232         if(isroot(x->p)){
233             rot(x->p,dir(x)^1);
234             break;
235         }
236         if(dir(x)==dir(x->p))rot(x->p->p,dir(x->p)^1);
237         else rot(x->p,dir(x)^1);
238         rot(x->p,dir(x)^1);
239     }
240 }
241 void rot(node *x,int d){
242     node *y=x->ch[d^1];
243     if((x->ch[d^1]=y->ch[d])!=null)y->ch[d]->p=x;
244     y->p=x->p;
245     if(!isroot(x))x->p->ch[dir(x)]=y;
246     (y->ch[d]=x)->p=y;
247     x->refresh();
248     y->refresh();
249 }

```

5.6 长链剖分,梯子剖分

```

1 //Long-chain Subdivision 长链剖分 O(n)
2 //By ysf
3 //通过题目Divijos Lxhgww的奇思妙想板子题、Codeforces
    // 1009F
4
5 //顾名思义长链剖分是取最深的儿子作为重儿子
6 //长链剖分的两个应用
7 //O(1)在线求一个点的第k祖先
8 //O(n)维护以深度为下标的子树信息
9
10 //-----分割
    // 线-----
11
12 //在线求一个点的第k祖先 O(n\log n)-O(1)
13 //其中O(n\log n)预处理是因为需要用到倍增
14 //理论基础任意一个点x的k级祖先y所在长链长度一定>=k
15
16 //全局数组定义
17 vector<int>G[maxn],v[maxn];
18 int d[maxn],mxd[maxn],son[maxn],top[maxn],len[maxn];
19 int f[maxn][19],log_tbl[maxn];
20
21 //在主函数中两遍dfs之后加上如下预处理
22 log_tbl[0]=-1;
23 for(int i=1;i<=n;i++)log_tbl[i]=log_tbl[i>>1]+1;
24 for(int j=1;(1<<j)<n;j++)
25     for(int i=1;i<=n;i++)
26         f[i][j]=f[f[i][j-1]][j-1];
27
28 //第一遍dfs用于计算深度和找出重儿子
29 //递归调用自身
30 void dfs1(int x){
31     mxd[x]=d[x];
32     for(int i=0;i<(int)G[x].size();i++)
33         if(G[x][i]!=f[x][0]){
34             f[G[x][i]][0]=x;
35             d[G[x][i]]=d[x]+1;
36             dfs1(G[x][i]);
37             mxd[x]=max(mxd[x],mxd[G[x][i]]);
38             if(mxd[G[x][i]]>mxd[son[x]])son[x]=G[x][i];
39         }
40 }
41
42 //第二遍dfs用于进行剖分和预处理梯子剖分每条链向上延伸
    // 一倍数组
43 //递归调用自身
44 void dfs2(int x){
45     top[x]=(x==son[f[x][0]]?top[f[x][0]]:x);
46     for(int i=0;i<(int)G[x].size();i++)
47         if(G[x][i]!=f[x][0])dfs2(G[x][i]);
48     if(top[x]==x){
49         int u=x;
50         while(top[son[u]]==x)u=son[u];
51         len[x]=d[u]-d[x];
52         for(int i=0;i<len[x];i++,u=f[u]
53             // [0])v[x].push_back(u);
54             u=x;
55         for(int i=0;i<len[x]&&u=f[u]
56             // [0])v[x].push_back(u);
57     }
58 }
59
60 //在线询问x的k级祖先 O(1)
61 //不存在时返回0
62 int query(int x,int k){

```

```

61     if(!k)return x;
62     if(k>d[x])return 0;
63     x=f[x][log_tbl[k]];
64     k^=1<<log_tbl[k];
65     return v[top[x]][d[top[x]]+len[top[x]]-d[x]+k];
66 }
67
68 //-----分割
69   ↳ 线-----
70
71 //O(n)维护以深度为下标的子树信息
72 vector<int>G[maxn],v[maxn];
73 int n,p[maxn],h[maxn],son[maxn],ans[maxn];
74
75 //原题题意求每个点的子树中与它距离是几的点最多相同的取
76   ↳ 最大深度
77 //由于vector只能在后面加入元素为了写代码方便这里反过来
78   ↳ 存
79 void dfs(int x){
80     h[x]=1;
81     for(int i=0;i<(int)G[x].size();i++){
82         if(G[x][i]!=p[x]){
83             p[G[x][i]]=x;
84             dfs(G[x][i]);
85             if(h[G[x][i]]>h[son[x]])son[x]=G[x][i];
86         }
87     }
88     if(!son[x]){
89         v[x].push_back(1);
90         ans[x]=0;
91         return;
92     }
93     //printf("x=%d h=%d son=%d\n",x,h[x],son[x]);
94     h[x]=h[son[x]]+1;
95     swap(v[x],v[son[x]]);
96     if(v[x][ans[son[x]]]==1)ans[x]=h[x]-1;
97     else ans[x]=ans[son[x]];
98     v[x].push_back(1);
99     int mx=v[x][ans[x]];
100    for(int i=0;i<(int)G[x].size();i++){
101        if(G[x][i]!=p[x]&&G[x][i]!=son[x]){
102            for(int j=1;j<=h[G[x][i]];j++){
103                v[x][h[x]-j-1]+=v[G[x][i]][h[G[x][i]]-j];
104                int t=v[x][h[x]-j-1];
105                if(t>mx|| (t==mx&&h[x]-j-1>ans[x])){
106                    mx=t;
107                    ans[x]=h[x]-j-1;
108                }
109            }
110        }
111        v[G[x][i]].clear();
112    }
113 }

```

5.7 左偏树

参见k短路

5.8 STL

5.9 pb_ds

5.10 rope

5.11 常见根号思路

6. 动态规划

6.1 决策单调性 $O(n \log n)$

```

1  #include <bits/stdc++.h>
2
3  using namespace std;
4
5  const int maxn = 300005;
6
7  int a[maxn], q[maxn], p[maxn], g[maxn]; // 存左端点右端点
8     ↳ 就是下一个左端点 - 1
9
10 long long f[maxn], s[maxn];
11
12 int n, m;
13
14 long long calc(int l, int r) {
15     if (r < l)
16         return 0;
17
18     int mid = (l + r) / 2;
19     if ((r - l + 1) % 2 == 0)
20         return (s[r] - s[mid]) - (s[mid] - s[l - 1]);
21     else
22         return (s[r] - s[mid]) - (s[mid - 1] - s[l - 1]);
23 }
24
25 int solve(long long tmp) {
26     memset(f, 63, sizeof(f));
27     f[0] = 0;
28
29     int head = 1, tail = 0;
30
31     // printf("----- solve(%lld) -----\n", tmp);
32
33     for (int i = 1; i <= n; i++) {
34         f[i] = calc(1, i);
35         g[i] = 1;
36
37         while (head < tail && p[head + 1] <= i)
38             head++;
39         if (head <= tail) {
40             if (f[q[head]] + calc(q[head] + 1, i) < f[i]) {
41                 f[i] = f[q[head]] + calc(q[head] + 1, i);
42                 g[i] = g[q[head]] + 1;
43             }
44             while (head < tail && p[head + 1] <= i + 1)
45                 head++;
46             if (head <= tail)
47                 p[head] = i + 1;
48         }
49         f[i] += tmp;
50         // printf("f[%d] = %lld g[%d] = %d\n", i, f[i], i,
51           ↳ g[i]);
52
53         /*
54         if (head <= tail && f[q[tail]] + calc(q[tail] + 1,
55           ↳ n) <= f[i] + calc(i + 1, n))
56             continue;
57         */
58     }
59 }

```

```

54     */
55
56     int r = n;
57
58     while(head <= tail) {
59         if (f[q[tail]] + calc(q[tail] + 1, p[tail]) >
60             ↪ f[i] + calc(i + 1, p[tail])) {
61             r = p[tail] - 1;
62             tail--;
63         }
64         else if (f[q[tail]] + calc(q[tail] + 1, r) <=
65             ↪ f[i] + calc(i + 1, r)) {
66             if (r < n) {
67                 q[++tail] = i;
68                 p[tail] = r + 1;
69             }
70             break;
71         }
72         else {
73             int L = p[tail], R = r;
74             while (L < R) {
75                 int M = (L + R) / 2;
76
77                 if (f[q[tail]] + calc(q[tail] + 1, M)
78                     ↪ <= f[i] + calc(i + 1, M))
79                     L = M + 1;
80                 else
81                     R = M;
82             }
83
84             q[++tail] = i;
85             p[tail] = L;
86
87             break;
88         }
89     }
90
91     if (head > tail) {
92         q[++tail] = i;
93         p[tail] = i + 1;
94     }
95
96     return g[n];
97 }
98
99 int main() {
100     scanf("%d%d", &n, &m);
101
102     for (int i = 1; i <= n; i++) {
103         scanf("%d", &a[i]);
104         s[i] = s[i - 1] + a[i];
105     }
106
107     long long L = 0, R = 1e16;
108
109     while (L < R) {
110         long long M = (L + R) / 2;
111         if (solve(M) > m)
112             L = M + 1;
113         else
114             R = M;
115     }
116
117     solve(L);
118
119     printf("%lld\n", f[n] - m * L);
120
121     return 0;

```

119 }

7. 其他算法

7.1 $O(1)$ 快速乘

7.2 $O(n^2)$ 高精度

7.3 xorshift

8. 参考资料

8.1 常见数列

8.1.1 伯努利数

$$B(x) = \sum_{i \geq 0} \frac{B_i x^i}{i!} = \frac{x}{e^x - 1}$$

$$B_n = [n = 0] - \sum_{i=0}^{n-1} \binom{n}{i} \frac{B_i}{n-i+1}$$

$$\sum_{i=0}^n \binom{n+1}{i} B_i = 0$$

$$S_n(m) = \sum_{i=0}^{m-1} i^n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} B_{n-i} \frac{m^{i+1}}{i+1}$$

9. 注意事项

9.1 常见下毒手法

- 高精度高低位搞反了吗
- 线性筛抄对了吗
- sort比较函数是不是比了个寂寞
- 该取模的地方都取模了吗
- 边界情况(+1-1之类的)有没有想清楚
- 特判是否有必要,确定写对了吗

9.2 场外相关

- 安顿好之后查一下附近的咖啡店,打印店,便利店之类的位置,以备不时之需
- 热身赛记得检查一下编译注意事项中的代码能否过编译,还有熟悉比赛场地,清楚洗手间在哪儿,测试打印机(如果可以)
- 比赛前至少要翻一遍板子,尤其要看原理与例题
- 比赛前一两天不要摸鱼,要早睡,有条件最好洗个澡;比赛当天不要起太晚,维持好的状态
- 赛前记得买咖啡,最好直接安排三人份,记得要咖啡因比较足的;如果主办方允许,就带些巧克力之类的高热量零食
- 入场之后记得检查机器,尤其要逐个检查键盘按键有没有坏的;如果可以的话,调一下gedit设置
- 开赛之前调整好心态,比赛而已,不必心急。

9.3 做题策略与心态调节

- 拿到题后立刻按照商量好的顺序读题,前半小时最好跳过题意太复杂的题(除非被过穿了)
- 签到题写完不要激动,稍微检查一下最可能的下毒点再交,避免无谓的罚时
 - 一两行的那种傻逼题就算了
- 读完题及时输出题意,一方面避免重复读题,一方面也可以让队友有一个初步印象,方便之后决定开题顺序
- 一个题如果卡了很久又有其他题可以写,那不妨先放掉写更容易的题,不要在一棵树上吊死
 - 不要被一两道题搞得心态爆炸,一方面急也没有意义,一方面你很可能真的离AC就差一步
- 榜是不会骗人的,一个题如果被不少人过了就说明这个题很可能并没有那么难;如果不是有十足的把握就不要轻易开没什么人交的题;另外不要忘记最后一小时会封榜
- 想不出题/找不出毒自然容易犯困,一定不要放任自己昏昏欲睡,最好去洗手间冷静一下,没有条件就站起来踱步
- 思考的时候不要挂机,一定要在草稿纸上画一画,最好说出声来最不容易断掉思路
- 出完算法一定要check一下样例和一些trivial的情况,不然容易写了半天发现写了个假算法
- 上机前有时间就提前给需要思考怎么写的地方打草稿,不要浪费机时
- 查毒时如果最难的地方反复check也没有问题,从头到脚仔仔细细查一遍,不要放过任何细节,即使是并查集和sort这种东西也不能想当然
- 后半场如果时间不充裕就不要冒险开难题,除非真的无事可做
 - 如果是没写过的东西也不要轻举妄动,在有其他好写的题的时候就等一会再说
- 大多数时候都要听队长安排,虽然不一定最正确但可以保持组织性
- 最好注意一下影响,就算忍不住嘴臭也不要太大声
- 任何时候都不要着急,着急不能解决问题,不要当喆国王
- 输了游戏,还有人生;赢了游戏,还有人生.