

Contents

1 字串

- 1.1 最長迴文子字串
- 1.2 KMP

2 STL

- 2.1 multiset
- 2.2 unordered_set

3 math

- 3.1 質數與因數
- 3.2 歐拉函數
- 3.3 atan
- 3.4 大步小步

4 algorithm

- 4.1 basic
- 4.2 二分搜
- 4.3 三分搜
- 4.4 差分
- 4.5 greedy
- 4.6 dinic
- 4.7 Nim Game
- 4.8 SCC Tarjan
- 4.9 ArticulationPoints Tarjan
- 4.10 最小樹狀圖
- 4.11 二分圖最大匹配
- 4.12 Astar
- 4.13 JosephusProblem
- 4.14 KM
- 4.15 LCA 倍增法
- 4.16 LCA 樹壓平 RMQ
- 4.17 MCMF
- 4.18 莫隊
- 4.19 Dancing Links

5 DataStructure

- 5.1 BIT
- 5.2 ChthollyTree
- 5.3 線段樹 1D
- 5.4 線段樹 2D
- 5.5 權值線段樹
- 5.6 Trie
- 5.7 單調隊列

6 geometry

- 6.1 intersection
- 6.2 半平面相交
- 6.3 凸包

7 DP

- 7.1 以價值為主的背包
- 7.2 抽屜
- 7.3 Barcode
- 7.4 Deque 最大差距
- 7.5 LCS 和 LIS
- 7.6 RangeDP
- 7.7 stringDP
- 7.8 TreeDP 有幾個 path 長度為 k
- 7.9 TreeDP reroot
- 7.10 WeightedLIS

1 字串

1.1 最長迴文子字串

```

1 #include<bits/stdc++.h>
2 #define T(x) ((x)%2 ? s[(x)/2] : '. ')
3 using namespace std;
4
5 string s;
6 int n;
7
8 int ex(int l,int r){
9     int i=0;
10    while(l-i>=0&&r+i<n&&T(l-i)==T(r+i)) i++;
11    return i;
12 }
13
14 int main(){
15     cin>>s;
16     n=2*s.size()+1;
```

```

17     int mx=0;
18     int center=0;
19     vector<int> r(n);
20     int ans=1;
21     r[0]=1;
22     for(int i=1;i<n;i++){
23         int ii=center-(i-center);
24         int len=mx-i+1;
25         if(i>mx){
26             r[i]=ex(i,i);
27             center=i;
28             mx=i+r[i]-1;
29         }
30         else if(r[ii]==len){
31             r[i]=len+ex(i-len,i+len);
32             center=i;
33             mx=i+r[i]-1;
34         }
35         else r[i]=min(r[ii],len);
36         ans=max(ans,r[i]);
37     }
38     cout<<ans-1<<"\n";
39     return 0;
40 }
```

1.2 KMP

```

1 #define maxn 1000005
2 int nextArr[maxn];
3 void getNextArr(const string& str) {
4     nextArr[0] = 0;
5     int prefixLen = 0;
6     for (int i = 1; i < str.size(); ++i) {
7         prefixLen = nextArr[i - 1];
8         //如果不一樣就在之前算過的prefix中搜有沒有更短的前後綴
9         while (prefixLen > 0 && str[prefixLen] !=
10             str[i])
11             prefixLen = nextArr[prefixLen - 1];
12         //一樣就繼承之前的前後綴長度+1
13         if (str[prefixLen] == str[i])
14             ++prefixLen;
15         nextArr[i] = prefixLen;
16     }
17     for (int i = 0; i < str.size() - 1; ++i) {
18         vis[nextArr[i]] = true;
19     }
20 }
```

2 STL

2.1 multiset

```

1 與 set 用法雷同，但會保留重複的元素。
2 資料由小到大排序。
3 宣告：
4     multiset<int> st;
5 刪除資料：
6     st.erase(val);
7     //會刪除所有值為 val 的元素。
8     st.erase(st.find(val));
9     //只刪除第一個值為 val 的元素。
```

2.2 unordered_set

```

1 unordered_set 的實作方式通常是用雜湊表(hash table)，
2 資料插入和查詢的時間複雜度很低，為常數級別O(1)，
3 相對的代價是消耗較多的記憶體，空間複雜度較高，
4 無自動排序功能。
```

```

6 unordered_set 判斷元素是否存在
7 unordered_set<int> myunordered_set;
8 myunordered_set.insert(2);
9 myunordered_set.insert(4);
10 myunordered_set.insert(6);
11 cout << myunordered_set.count(4) << "\n"; // 1
12 cout << myunordered_set.count(8) << "\n"; // 0

```

3 math

3.1 質數與因數

```

1 歐拉篩 O(n)
2 #define MAXN 47000 //sqrt(2^31)=46,340...
3 bool isPrime[MAXN];
4 int prime[MAXN];
5 int primeSize=0;
6 void getPrimes(){
7     memset(isPrime, true, sizeof(isPrime));
8     isPrime[0]=isPrime[1]=false;
9     for(int i=2; i<MAXN; i++){
10         if(isPrime[i]) prime[primeSize++]=i;
11         for(int j=0; j<primeSize&&i*prime[j]<=MAXN; ++j){
12             isPrime[i*prime[j]]=false;
13             if(i%prime[j]==0) break;
14         }
15     }
16 }
17
18 最大公因數 O(log(min(a,b)))
19 int GCD(int a, int b){
20     if(b==0) return a;
21     return GCD(b, a%b);
22 }
23
24 質因數分解
25 void primeFactorization(int n){
26     for(int i=0; i<(int)p.size(); ++i){
27         if(p[i]*p[i]>n) break;
28         if(n%p[i]) continue;
29         cout<<p[i]<<' ';
30         while(n%p[i]==0) n/=p[i];
31     }
32     if(n!=1) cout<<n<<' ';
33     cout<<'\n';
34 }
35
36 擴展歐幾里得算法
37 //ax+by=GCD(a,b)
38
39 int ext_euc(int a, int b, int &x, int &y){
40     if(b==0){
41         x=1, y=0;
42         return a;
43     }
44     int d=ext_euc(b, a%b, y, x);
45     y-=a/b*x;
46     return d;
47 }
48
49 int main(){
50     int a, b, x, y;
51     cin>>a>>b;
52     ext_euc(a, b, x, y);
53     cout<<x<<' '<<y<<endl;
54     return 0;
55 }
56
57
58 歌德巴赫猜想
59 solution : 把偶數 N (6≤N≤10^6) 寫成兩個質數的和。
60 #define N 20000000

```

```

62 int ox[N], p[N], pr;
63 void PrimeTable(){
64     ox[0]=ox[1]=1;
65     pr=0;
66     for(int i=2; i<N; i++){
67         if(!ox[i]) p[pr++]=i;
68         for(int j=0; i*p[j]<N&&j<pr; j++){
69             ox[i*p[j]]=1;
70         }
71     }
72
73 int main(){
74     PrimeTable();
75     int n;
76     while(cin>>n, n){
77         int x;
78         for(x=1; x+=2)
79             if(!ox[x]&&!ox[n-x]) break;
80         printf("%d = %d + %d\n", n, x, n-x);
81     }
82 }
83
84 problem : 給定整數 N ,
85 求 N 最少可以拆成多少個質數的和。
86 如果 N 是質數, 則答案為 1。
87 如果 N 是偶數(不包含2), 則答案為 2 (強歌德巴赫猜想)。
88 如果 N 是奇數且 N-2 是質數, 則答案為 2 (2+質數)。
89 其他狀況答案為 3 (弱歌德巴赫猜想)。
90
91 bool isPrime(int n){
92     for(int i=2; i<n; ++i){
93         if(i*i>n) return true;
94         if(n%i==0) return false;
95     }
96     return true;
97 }
98
99 int main(){
100     int n;
101     cin>>n;
102     if(isPrime(n)) cout<<"1\n";
103     else if(n%2==0||isPrime(n-2)) cout<<"2\n";
104     else cout<<"3\n";
105 }

```

3.2 歐拉函數

```

1 //計算閉區間 [1,n] 中有幾個正整數與 n 互質
2
3 int phi(){
4     int ans=n;
5     for(int i=2; i*i<=n; i++){
6         if(n%i==0){
7             ans=ans-ans/i;
8             while(n%i==0) n/=i;
9         }
10    }
11    if(n>1) ans=ans-ans/n;
12    return ans;
13 }

```

3.3 atan

```

1 說明
2     atan() 和 atan2() 函數分別計算 x 和 y/x 的反正切。
3
4 回傳值
5     atan() 函數會傳回介於範圍 -pi/2 到 pi/2
6     弧度之間的值。
7     atan2() 函數會傳回介於 -pi 至 pi 弧度之間的值。
8     如果 atan2() 函數的兩個引數都是零,
9     則函數會將 errno 設為 EDOM, 並傳回值 0。
10 範例

```

```

11 int main(void){
12     double a,b,c,d;
13     c=0.45;
14     d=0.23;
15     a=atan(c);
16     b=atan2(c,d);
17     printf("atan(%lf)=%lf/n",c,a);
18     printf("atan2(%lf,%lf)=%lf/n",c,d,b);
19 }
20 // atan(0.450000)=0.422854
21 // atan2(0.450000,0.230000)=1.098299

```

3.4 大步小步

```

1 題意
2 給定 B,N,P，求出 L 滿足  $B^L \equiv N \pmod{P}$ 。
3 題解
4 餘數的循環節長度必定為 P 的因數，因此
    $B^0, B^1, B^2, \dots, B^{P-1}$ ，...
5 也就是說如果有解則  $L < N$ ，枚舉 0,1,2,L-1
   能得到結果，但會超時。
6 將 L 拆成  $mx+y$ ，只要分別枚舉 x,y 就能得到答案，
7 設  $m=\sqrt{P}$  能保證最多枚舉  $2\sqrt{P}$  次。
8  $B^{mx+y} \equiv N \pmod{P}$ 
9  $B^{mx} B^y \equiv N \pmod{P}$ 
10  $B^y \equiv N(B^{-m})^x \pmod{P}$ 
11 先求出  $B^0, B^1, B^2, \dots, B^{m-1}$ ，
12 再枚舉  $N(B^{-m}), N(B^{-m})^2, \dots$  查看是否有對應的  $B^y$ 。
13 這種算法稱為大步小步演算法，
14 大步指的是枚舉 x（一次跨 m 步），
15 小步指的是枚舉 y（一次跨 1 步）。
16 複雜度分析
17 利用 map/unorder_map 存放  $B^0, B^1, B^2, \dots, B^{m-1}$ ，
18 枚舉 x 查詢 map/unorder_map 是否有對應的  $B^y$ ，
19 存放和查詢最多  $2\sqrt{P}$  次，時間複雜度為  $O(\sqrt{P} \log \sqrt{P}) / O(\sqrt{P})$ 。
20
21 using LL = long long;
22 LL B, N, P;
23 LL fpow(LL a, LL b, LL c){
24     LL res=1;
25     for(;b>=1;){
26         if(b&1)
27             res=(res*a)%c;
28         a=(a*a)%c;
29     }
30     return res;
31 }
32 LL BSGS(LL a, LL b, LL p){
33     a%=p,b%=p;
34     if(a==0)
35         return b==0?-1:-1;
36     if(b==1)
37         return 0;
38     map<LL, LL> tb;
39     LL sq=ceil(sqrt(p-1));
40     LL inv=fpow(a,p-sq-1,p);
41     tb[1]=sq;
42     for(LL i=1,tmp=1;i<sq;++i){
43         tmp=(tmp*a)%p;
44         if(!tb.count(tmp))
45             tb[tmp]=i;
46     }
47     for(LL i=0;i<sq;++i){
48         if(tb.count(b)){
49             LL res=tb[b];
50             return i*sq+(res==sq?0:res);
51         }
52         b=(b*inv)%p;
53     }
54     return -1;
55 }
56 int main(){
57     IOS; //輸入優化

```

```

58     while(cin>>P>>B>>N){
59         LL ans=BSGS(B,N,P);
60         if(ans!=-1)
61             cout<<"no solution\n";
62         else
63             cout<<ans<<"\n";
64     }
65 }

```

4 algorithm

4.1 basic

```

1 min_element：找尋最小元素
2 min_element(first, last)
3 max_element：找尋最大元素
4 max_element(first, last)
5 sort：排序，預設由小排到大。
6 sort(first, last)
7 sort(first, last, cmp)：可自行定義比較運算子 cmp。
8 find：尋找元素。
9 find(first, last, val)
10 lower_bound：尋找第一個小於 x 的元素位置，
   如果不存在，則回傳 last。
11 lower_bound(first, last, val)
12 upper_bound：尋找第一個大於 x 的元素位置，
   如果不存在，則回傳 last。
13 upper_bound(first, last, val)
14 next_permutation：將序列順序轉換成下一個字典序，
   如果存在回傳 true，反之回傳 false。
15 next_permutation(first, last)
16 prev_permutation：將序列順序轉換成上一個字典序，
   如果存在回傳 true，反之回傳 false。
17 prev_permutation(first, last)

```

4.2 二分搜

```

1 int binary_search(int target) {
2     // For range [ok, ng) or (ng, ok], "ok" is for the
3     // index that target value exists, with "ng" doesn't.
4     int ok = maxn, ng = -1;
5     // For first lower_bound, ok=maxn and ng=-1,
6     // for last lower_bound, ok = -1 and ng = maxn
7     // (the "check" funtion
8     // should be changed depending on it.)
9     while(abs(ok - ng) > 1) {
10         int mid = (ok + ng) >> 1;
11         if(check(mid)) ok = mid;
12         else ng = mid;
13     }
14     // Be careful, "arr[mid]>=target" for first
15     // lower_bound and "arr[mid]<=target" for
16     // last lower_bound. For range (ng, ok],
17     // convert it into (ng, mid] and (mid, ok] than
18     // choose the first one, or convert [ok, ng) into
19     // [ok, mid) and [mid, ng) and then choose
20     // the second one.
21     return ok;
22 }
23 lower_bound(arr, arr + n, k); //最左邊 ≥ k 的位置
24 upper_bound(arr, arr + n, k); //最左邊 > k 的位置
25 upper_bound(arr, arr + n, k) - 1; //最右邊 ≤ k 的位置
26 lower_bound(arr, arr + n, k) - 1; //最右邊 < k 的位置
27 (lower_bound, upper_bound) //等於 k 的範圍
28 equal_range(arr, arr+n, k);

```

4.3 三分搜

```

1  題意
2  給定兩射線方向和速度，問兩射線最近距離。
3  題解
4  假設  $F(t)$  為兩射線在時間  $t$  的距離， $F(t)$  為二次函數，
5  可用三分查找二次函數最小值。
6  struct Point{
7      double x, y, z;
8      Point() {}
9      Point(double _x, double _y, double _z):
10         x(_x), y(_y), z(_z){}
11     friend istream& operator>>(istream& is, Point& p)
12     {
13         is >> p.x >> p.y >> p.z;
14         return is;
15     }
16     Point operator+(const Point &rhs) const{
17         return Point(x+rhs.x, y+rhs.y, z+rhs.z);
18     }
19     Point operator-(const Point &rhs) const{
20         return Point(x-rhs.x, y-rhs.y, z-rhs.z);
21     }
22     Point operator*(const double &d) const{
23         return Point(x*d, y*d, z*d);
24     }
25     Point operator/(const double &d) const{
26         return Point(x/d, y/d, z/d);
27     }
28     double dist(const Point &rhs) const{
29         double res = 0;
30         res+=(x-rhs.x)*(x-rhs.x);
31         res+=(y-rhs.y)*(y-rhs.y);
32         res+=(z-rhs.z)*(z-rhs.z);
33         return res;
34     };
35 int main(){
36     IOS; //輸入優化
37     int T;
38     cin>>T;
39     for(int ti=1; ti<=T; ++ti){
40         double time;
41         Point x1, y1, d1, x2, y2, d2;
42         cin>>time>>x1>>y1>>x2>>y2;
43         d1=(y1-x1)/time;
44         d2=(y2-x2)/time;
45         double L=0, R=1e8, m1, m2, f1, f2;
46         double ans = x1.dist(x2);
47         while(abs(L-R)>1e-10){
48             m1=(L+R)/2;
49             m2=(m1+R)/2;
50             f1=((d1*m1)+x1).dist((d2*m1)+x2);
51             f2=((d1*m2)+x1).dist((d2*m2)+x2);
52             ans = min(ans, min(f1, f2));
53             if(f1<f2) R=m2;
54             else L=m1;
55         }
56         cout<<"Case " <<ti<<": ";
57         cout<<fixed<<setprecision(4)<<sqrt(ans)<<'\n';
58     }
59 }

```

4.4 差分

```

1  用途：在區間  $[l, r]$  加上一個數字  $v$ 。
2   $b[l] += v$ ; ( $b[0 \sim l]$  加上  $v$ )
3   $b[r+1] -= v$ ; ( $b[r+1 \sim n]$  減去  $v$  ( $b[r]$  仍保留  $v$ ))
4  給的  $a[]$  是前綴和數列，建構  $b[]$ ，
5  因為  $a[i] = b[0] + b[1] + b[2] + \dots + b[i]$ ，
6  所以  $b[i] = a[i] - a[i-1]$ 。
7  在  $b[l]$  加上  $v$ ， $b[r+1]$  減去  $v$ ，
8  最後再從 0 跑到  $n$  使  $b[i] += b[i-1]$ 。
9  這樣一來， $b[]$  是一個在某區間加上  $v$  的前綴和。
10 int a[1000], b[1000];
11 // a: 前綴和數列, b: 差分數列

```

```

12 int main(){
13     int n, l, r, v;
14     cin >> n;
15     for(int i=1; i<=n; i++){
16         cin >> a[i];
17         b[i] = a[i] - a[i-1]; //建構差分數列
18     }
19     cin >> l >> r >> v;
20     b[l] += v;
21     b[r+1] -= v;
22     for(int i=1; i<=n; i++){
23         b[i] += b[i-1];
24         cout << b[i] << ' ';
25     }
26 }

```

4.5 greedy

貪心演算法的核心為，
 採取在目前狀態下最好或最佳（即最有利）的選擇。
 貪心演算法雖然能獲得當前最佳解，
 但不保證能獲得最後（全域）最佳解，
 提出想法後可以先試圖尋找有沒有能推翻原本的想法的反例，
 確認無誤再實作。

刪數字問題

//problem
 給定一個數字 $N(\leq 10^{100})$ ，需要刪除 K 個數字，
 請問刪除 K 個數字後最小的數字為何？
 //solution
 刪除滿足第 i 位數大於第 $i+1$ 位數的最左邊第 i 位數，
 扣除高位數的影響較扣除低位數的大。

```

15 //code
16 int main(){
17     string s;
18     int k;
19     cin>>s>>k;
20     for(int i=0; i<k; ++i){
21         if((int)s.size()==0) break;
22         int pos = (int)s.size()-1;
23         for(int j=0; j<(int)s.size()-1; ++j){
24             if(s[j]>s[j+1]){
25                 pos=j;
26                 break;
27             }
28         }
29         s.erase(pos, 1);
30     }
31     while((int)s.size()>0&&s[0]=='0')
32         s.erase(0, 1);
33     if((int)s.size()) cout<<s<<'\n';
34     else cout<<0<<'\n';
35 }

```

最小區間覆蓋長度

//problem
 給定 n 條線段區間為 $[L_i, R_i]$ ，
 請問最少要選幾個區間才能完全覆蓋 $[0, S]$ ？

//solution
 先將所有區間依照左界由小到大排序，
 對於當前區間 $[L_i, R_i]$ ，要從左界 $>R_i$ 的所有區間中，
 找到有著最大的右界的區間，連接當前區間。

//problem

長度 n 的直線中有數個加熱器，
 在 x 的加熱器可以讓 $[x-r, x+r]$ 內的物品加熱，
 問最少要幾個加熱器可以把 $[0, n]$ 的範圍加熱。

//solution

對於最左邊沒加熱的點 a ，選擇最遠可以加熱 a 的加熱器，
 更新已加熱範圍，重複上述動作繼續尋找加熱器。

//code

```

52 int main(){
53     int n, r;
54     int a[1005];

```

```

56     cin>>n>>r;
57     for(int i=1;i<=n;++i) cin>>a[i];
58     int i=1,ans=0;
59     while(i<=n){
60         int R=min(i+r-1,n),L=max(i-r+1,0)
61         int nextR=-1;
62         for(int j=R;j>=L;--j){
63             if(a[j]){
64                 nextR=j;
65                 break;
66             }
67         }
68         if(nextR!=-1){
69             ans=-1;
70             break;
71         }
72         ++ans;
73         i=nextR+r;
74     }
75     cout<<ans<<'\n';
76 }
77 最多不重疊區間
78 //problem
79 給你 n 條線段區間為 [Li,Ri]，
80 請問最多可以選擇幾條不重疊的線段(頭尾可相連)?
81 //solution
82 依照右界由小到大排序，
83 每次取到一個不重疊的線段，答案 +1。
84 //code
85 struct Line{
86     int L,R;
87     bool operator<(const Line &rhs)const{
88         return R<rhs.R;
89     }
90 };
91 int main(){
92     int t;
93     cin>>t;
94     Line a[30];
95     while(t--){
96         int n=0;
97         while(cin>>a[n].L>>a[n].R,a[n].L||a[n].R)
98             ++n;
99         sort(a,a+n);
100        int ans=1,R=a[0].R;
101        for(int i=1;i<n;i++){
102            if(a[i].L>=R){
103                ++ans;
104                R=a[i].R;
105            }
106        }
107        cout<<ans<<'\n';
108    }
109 }
110 最小化最大延遲問題
111 //problem
112 給定 N 項工作，每項工作的需要處理時長為  $T_i$ ，
113 期限是  $D_i$ ，第  $i$  項工作延遲的時間為  $L_i=\max(0, F_i-D_i)$ ，
114 原本  $F_i$  為第  $i$  項工作的完成時間，
115 求一種工作排序使  $\max L_i$  最小。
116 //solution
117 按照到期時間從早到晚處理。
118 //code
119 struct Work{
120     int t, d;
121     bool operator<(const Work &rhs)const{
122         return d<rhs.d;
123     }
124 };
125 int main(){
126     int n;
127     Work a[10000];
128     cin>>n;
129     for(int i=0;i<n;++i)
130         cin>>a[i].t>>a[i].d;
131     sort(a,a+n);

```

```

132     int maxL=0,sumT=0;
133     for(int i=0;i<n;++i){
134         sumT+=a[i].t;
135         maxL=max(maxL,sumT-a[i].d);
136     }
137     cout<<maxL<<'\n';
138 }
139 最少延遲數量問題
140 //problem
141 給定 N 個工作，每個工作的需要處理時長為  $T_i$ ，
142 期限是  $D_i$ ，求一種工作排序使得逾期工作數量最小。
143 //solution
144 期限越早到期的工作越先做。將工作依照到期時間從早到晚排序，
145 依序放入工作列表中，如果發現有工作預期，
146 就從目前選擇的工作中，移除耗時最長的工作。
147 上述方法為 Moore-Hodgson's Algorithm。
148 //problem
149 給定烏龜的重量和可承受重量，問最多可以疊幾隻烏龜？
150 //solution
151 和最少延遲數量問題是相同的問題，只要將題敘做轉換。
152 工作處理時長  $\rightarrow$  烏龜重量
153 工作期限  $\rightarrow$  烏龜可承受重量
154 多少工作不延期  $\rightarrow$  可以疊幾隻烏龜
155 //code
156 struct Work{
157     int t, d;
158     bool operator<(const Work &rhs)const{
159         return d<rhs.d;
160     }
161 };
162 };
163 int main(){
164     int n=0;
165     Work a[10000];
166     priority_queue<int> pq;
167     while(cin>>a[n].t>>a[n].d)
168         ++n;
169     sort(a,a+n);
170     int sumT=0,ans=n;
171     for(int i=0;i<n;++i){
172         pq.push(a[i].t);
173         sumT+=a[i].t;
174         if(a[i].d<sumT){
175             int x=pq.top();
176             pq.pop();
177             sumT-=x;
178             --ans;
179         }
180     }
181     cout<<ans<<'\n';
182 }
183
184 任務調度問題
185 //problem
186 給定 N 項工作，每項工作的需要處理時長為  $T_i$ ，
187 期限是  $D_i$ ，如果第  $i$  項工作延遲需要受到  $p_i$  單位懲罰，
188 請問最少會受到多少單位懲罰。
189 //solution
190 依照懲罰由大到小排序，
191 每項工作依序嘗試可不可以放在  $D_i-T_i+1, D_i-T_i, \dots, 1, 0$ ，
192 如果有空閒就放進去，否則延後執行。
193
194 //problem
195 給定 N 項工作，每項工作的需要處理時長為  $T_i$ ，
196 期限是  $D_i$ ，如果第  $i$  項工作在期限內完成會獲得  $a_i$ 
197 單位獎勵，
198 請問最多會獲得多少單位獎勵。
199 //solution
200 和上題相似，這題變成依照獎勵由大到小排序。
201 //code
202 struct Work{
203     int d,p;
204     bool operator<(const Work &rhs)const{
205         return p>rhs.p;
206     }

```

```

206 };
207 int main(){
208     int n;
209     Work a[100005];
210     bitset<100005> ok;
211     while(cin>>n){
212         ok.reset();
213         for(int i=0;i<n;++i)
214             cin>>a[i].d>>a[i].p;
215         sort(a,a+n);
216         int ans=0;
217         for(int i=0;i<n;++i){
218             int j=a[i].d;
219             while(j--){
220                 if(!ok[j]){
221                     ans+=a[i].p;
222                     ok[j]=true;
223                     break;
224                 }
225             }
226             cout<<ans<<'\\n';
227         }
228     }

```

4.6 dinic

```

1  const int maxn = 1e5 + 10;
2  const int inf = 0x3f3f3f3f;
3  struct Edge {
4      int s, t, cap, flow;
5  };
6  int n, m, S, T;
7  int level[maxn], dfs_idx[maxn];
8  vector<Edge> E;
9  vector<vector<int>> G;
10 void init() {
11     S = 0;
12     T = n + m;
13     E.clear();
14     G.assign(maxn, vector<int>());
15 }
16 void addEdge(int s, int t, int cap) {
17     E.push_back({s, t, cap, 0});
18     E.push_back({t, s, 0, 0});
19     G[s].push_back(E.size()-2);
20     G[t].push_back(E.size()-1);
21 }
22 bool bfs() {
23     queue<int> q({S});
24     memset(level, -1, sizeof(level));
25     level[S] = 0;
26     while(!q.empty()) {
27         int cur = q.front();
28         q.pop();
29         for(int i : G[cur]) {
30             Edge e = E[i];
31             if(level[e.t]==-1 && e.cap>e.flow) {
32                 level[e.t] = level[e.s] + 1;
33                 q.push(e.t);
34             }
35         }
36     }
37     return level[T];
38 }
39 int dfs(int cur, int lim) {
40     if(cur==T || lim==0) return lim;
41     int result = 0;
42     for(int& i=dfs_idx[cur]; i<G[cur].size() && lim; i++) {
43         Edge& e = E[G[cur][i]];
44         if(level[e.s]+1 != level[e.t]) continue;
45         int flow = dfs(e.t, min(lim, e.cap-e.flow));
46         if(flow <= 0) continue;
47         e.flow += flow;
48         result += flow;
49         E[G[cur][i]^1].flow -= flow;

```

```

50         lim -= flow;
51     }
52     return result;
53 }
54 int dinic() { // O((V^2)E)
55     int result = 0;
56     while(bfs()) {
57         memset(dfs_idx, 0, sizeof(dfs_idx));
58         result += dfs(S, inf);
59     }
60     return result;
61 }

```

4.7 Nim Game

```

1  //兩人輪流取銅板，每人每次需在某堆取一枚以上的銅板，
2  //但不能同時在兩堆取銅板，直到最後，
3  //將銅板拿光的人贏得此遊戲。
4  #define maxn 23+5
5  int SG[maxn];
6  int visited[1000+5];
7  int pile[maxn], ans;
8  void calculateSG(){
9      SG[0]=0;
10     for(int i=1;i<=maxn;i++){
11         int cur=0;
12         for(int j=0;j<i;j++){
13             for(int k=0;k<=j;k++){
14                 visited[SG[j]^SG[k]]=i;
15                 while(visited[cur]==i) cur++;
16                 SG[i]=cur;
17             }
18         }
19     }
20     int main(){
21         calculateSG();
22         int Case=0,n;
23         while(cin>>n,n){
24             ans=0;
25             for(int i=1;i<=n;i++) cin>>pile[i];
26             for(int i=1;i<=n;i++){
27                 if(pile[i]&1) ans^=SG[n-i];
28             }
29             cout<<"Game " <<Case<<" : ";
30             if(!ans) cout<<"-1 -1 -1\\n";
31             else{
32                 bool flag=0;
33                 for(int i=1;i<=n;i++){
34                     if(pile[i]){
35                         for(int j=i+1;j<=n;j++){
36                             for(int k=j;k<=n;k++){
37                                 if((SG[n-i]^SG[n-j]^SG[n-k])==ans){
38                                     cout<<i-1<<" "<<j-1<<" "<<k-1<<endl;
39                                     flag=1;
40                                     break;
41                                 }
42                             }
43                         }
44                     }
45                     if(flag) break;
46                 }
47                 if(flag) cout<<"-1 -1 -1\\n";
48             }
49             Case++;
50             return 0;
51         }
52     }
53     /*
54     input
55     4 1 0 1 100
56     3 1 0 5
57     2 2 1
58     0
59     output
60     Game 1: 0 2 3
61     Game 2: 0 1 1
62     Game 3: -1 -1 -1
63     */

```


4.8 SCC Tarjan

```

1 //單純考 scc，每個 scc 中找成本最小的蓋，如果有多個一樣小的要
2 //注意以下程式有縮點，但沒存起來，存法就是開一個 array
3   -> ID[u] = SCCID
4 #define maxn 100005
5 #define MOD 1000000007
6 long long cost[maxn];
7 vector<vector<int>> G;
8 int SCC = 0;
9 stack<int> sk;
10 int dfn[maxn];
11 int low[maxn];
12 bool inStack[maxn];
13 int dfsTime = 1;
14 long long totalCost = 0;
15 long long ways = 1;
16 void dfs(int u) {
17     dfn[u] = low[u] = dfsTime;
18     ++dfsTime;
19     sk.push(u);
20     inStack[u] = true;
21     for (int v: G[u]) {
22         if (dfn[v] == 0) {
23             dfs(v);
24             low[u] = min(low[u], low[v]);
25         }
26         else if (inStack[v]) {
27             //屬於同個 scc 且是我的 back edge
28             low[u] = min(low[u], dfn[v]);
29         }
30     }
31     //如果是 scc
32     if (dfn[u] == low[u]) {
33         long long minCost = 0x3f3f3f3f;
34         int currWays = 0;
35         ++SCC;
36         while (1) {
37             int v = sk.top();
38             inStack[v] = 0;
39             sk.pop();
40             if (minCost > cost[v]) {
41                 minCost = cost[v];
42                 currWays = 1;
43             }
44             else if (minCost == cost[v]) {
45                 ++currWays;
46             }
47             if (v == u)
48                 break;
49         }
50         totalCost += minCost;
51         ways = (ways * currWays) % MOD;
52     }
53 }
54 int main() {
55     int n;
56     scanf("%d", &n);
57     for (int i = 1; i <= n; ++i)
58         scanf("%lld", &cost[i]);
59     G.assign(n + 5, vector<int>());
60     int m;
61     scanf("%d", &m);
62     int u, v;
63     for (int i = 0; i < m; ++i) {
64         scanf("%d %d", &u, &v);
65         G[u].emplace_back(v);
66     }
67     for (int i = 1; i <= n; ++i) {
68         if (dfn[i] == 0)
69             dfs(i);
70     }
71     printf("%lld %lld\n", totalCost, ways % MOD);
72     return 0;
73 }

```

4.9 ArticulationPoints Tarjan

```

1 vector<vector<int>> G;
2 int N, timer;
3 bool visited[105];
4 int dfn[105]; // 第一次 visit 的時間
5 int low[105];
6 // 最小能回到的父節點 (不能是自己的 parent) 的 visTime
7 int res;
8 //求割點數量
9 void tarjan(int u, int parent) {
10     int child = 0;
11     bool isCut = false;
12     visited[u] = true;
13     dfn[u] = low[u] = ++timer;
14     for (int v: G[u]) {
15         if (!visited[v]) {
16             ++child;
17             tarjan(v, u);
18             low[u] = min(low[u], low[v]);
19             if (parent != -1 && low[v] >= dfn[u])
20                 isCut = true;
21         }
22         else if (v != parent)
23             low[u] = min(low[u], dfn[v]);
24     }
25     //If u is root of DFS tree -> 有兩個以上的 children
26     if (parent == -1 && child >= 2)
27         isCut = true;
28     if (isCut) ++res;
29 }
30 int main() {
31     char input[105];
32     char* token;
33     while (scanf("%d", &N) != EOF && N) {
34         G.assign(105, vector<int>());
35         memset(visited, false, sizeof(visited));
36         memset(low, 0, sizeof(low));
37         memset(dfn, 0, sizeof(dfn));
38         timer = 0;
39         res = 0;
40         getchar(); // for \n
41         while (fgets(input, 105, stdin)) {
42             if (input[0] == '\0')
43                 break;
44             int size = strlen(input);
45             input[size - 1] = '\0';
46             --size;
47             token = strtok(input, " ");
48             int u = atoi(token);
49             int v;
50             while (token = strtok(NULL, " ")) {
51                 v = atoi(token);
52                 G[u].emplace_back(v);
53                 G[v].emplace_back(u);
54             }
55         }
56         tarjan(1, -1);
57         printf("%d\n", res);
58     }
59     return 0;
60 }

```

4.10 最小樹狀圖

```

1 定義
2 有向圖上的最小生成樹 (Directed Minimum Spanning Tree)
3 稱為最小樹形圖。
4 const int maxn = 60 + 10;
5 const int inf = 0x3f3f3f3f;
6 struct Edge {
7     int s, t, cap, cost;
8 }; // cap 為頻寬 (optional)
9 int n, m, c;

```

```

10 int inEdge[maxn], idx[maxn], pre[maxn], vis[maxn];
11 // 對於每個點，選擇對它入度最小的那條邊
12 // 找環，如果沒有則 return;
13 // 進行縮環並更新其他點到環的距離。
14 int dirMST(vector<Edge> edges, int low) {
15     int result = 0, root = 0, N = n;
16     while(true) {
17         memset(inEdge, 0x3f, sizeof(inEdge));
18         // 找所有點的 in edge 放進 inEdge
19         // optional: low 為最小 cap 限制
20         for(const Edge& e : edges) {
21             if(e.cap < low) continue;
22             if(e.s!=e.t && e.cost<inEdge[e.t]) {
23                 inEdge[e.t] = e.cost;
24                 pre[e.t] = e.s;
25             }
26         }
27         for(int i=0; i<N; i++) {
28             if(i!=root && inEdge[i]==inf)
29                 return -1; //除了root 還有點沒有in edge
30         }
31         int seq = inEdge[root] = 0;
32         memset(idx, -1, sizeof(idx));
33         memset(vis, -1, sizeof(vis));
34         // 找所有的 cycle，一起編號為 seq
35         for(int i=0; i<N; i++) {
36             result += inEdge[i];
37             int cur = i;
38             while(vis[cur]!=i && idx[cur]==-1) {
39                 if(cur == root) break;
40                 vis[cur] = i;
41                 cur = pre[cur];
42             }
43             if(cur!=root && idx[cur]==-1) {
44                 for(int j=pre[cur]; j!=cur; j=pre[j])
45                     idx[j] = seq;
46                 idx[cur] = seq++;
47             }
48         }
49         if(seq == 0) return result; // 沒有 cycle
50         for(int i=0; i<N; i++)
51             // 沒有被縮點的點
52             if(idx[i] == -1) idx[i] = seq++;
53         // 縮點並重新編號
54         for(Edge& e : edges) {
55             if(idx[e.s] != idx[e.t])
56                 e.cost -= inEdge[e.t];
57             e.s = idx[e.s];
58             e.t = idx[e.t];
59         }
60         N = seq;
61         root = idx[root];
62     }
63 }

```

=====

Tarjan 的DMST 演算法

Tarjan 提出了一種能夠在 $O(m+n\log n)$ 時間內解決最小樹形圖問題的演算法。

流程

Tarjan 的演算法分為收縮與伸展兩個過程。

接下來先介紹收縮的過程。

我們要假設輸入的圖是滿足強連通的，如果不滿足那就加入 $O(n)$ 條邊使其滿足，並且這些邊的邊權是無窮大的。

我們需要一個堆存儲結點的入邊編號，入邊權值，結點總代價等相關信息，由於後續過程中會有堆的合併操作，這裡採用左偏樹 與並查集實現。

演算法的每一步都選擇一個任意結點 v ，需要保證 v 不是根節點，並且在堆中沒有它的入邊。

再將 v 的最小入邊加入到堆中，

如果新加入的這條邊使堆中的邊形成了環，

那麼將構成環的那些結點收縮，

我們不妨將這些已經收縮的結點命名為超級結點，

再繼續這個過程，如果所有的頂點都縮成了超級結點，

那麼收縮過程就結束了。

整個收縮過程結束後會得到一棵收縮樹，之後就會對它進行伸展操作。

堆中的邊總是會形成一條路徑 $v_0 \leftarrow v_1 \leftarrow \dots \leftarrow v_k$ ，由於圖是強連通的，這個路徑必然存在，並且其中的 v_i 可能是最初的單一結點，也可能是壓縮後的超級結點。

最初有 $v_0=a$ ，其中 a 是圖中任意的一個結點，

每次都選擇一條最小入邊 $v_k \leftarrow u$ ，

如果 u 不是 v_0, v_1, \dots, v_k 中的一個結點，

那麼就將結點擴展到 $v_{k+1}=u$ 。

如果 u 是他們其中的一個結點 v_i ，

那麼就找到了一個關於 $v_i \leftarrow \dots \leftarrow v_k \leftarrow v_i$ 的環，

再將他們收縮為一個超級結點 c 。

向隊列 P 中放入所有的結點或超級結點，

並初始選擇任一節點 a ，只要佇列不為空，就進行以下步驟：

選擇 a 的最小入邊，保證不存在自環，

並找到另一頭的結點 b 。

如果結點 b 沒有被記錄過說明未形成環，

令 $a \leftarrow b$ ，繼續目前操作尋找環。

如果 b 被記錄過了，就表示出現了環。

總結點數加一，並將環上的所有結點重新編號，對堆進行合併，以及結點/超級結點的總權值的更新。

更新權值操作就是將環上所有結點的入邊都收集起來，並減去環上入邊的邊權。

```

109 typedef long long ll;
110 #define maxn 102
111 #define INF 0x3f3f3f3f
112 struct UnionFind {
113     int fa[maxn << 1];
114     UnionFind() { memset(fa, 0, sizeof(fa)); }
115     void clear(int n) {
116         memset(fa + 1, 0, sizeof(int) * n);
117     }
118     int find(int x) {
119         return fa[x] ? fa[x] = find(fa[x]) : x;
120     }
121     int operator[](int x) { return find(x); }
122 };
123 struct Edge {
124     int u, v, w, w0;
125 };
126 struct Heap {
127     Edge *e;
128     int rk, constant;
129     Heap *lch, *rch;
130     Heap(Edge *_e):
131         e(_e), rk(1), constant(0), lch(NULL), rch(NULL) {}
132     void push() {
133         if (lch) lch->constant += constant;
134         if (rch) rch->constant += constant;
135         e->w += constant;
136         constant = 0;
137     }
138 };
139 Heap *merge(Heap *x, Heap *y) {
140     if (!x) return y;
141     if (!y) return x;
142     if (x->e->w + x->constant > y->e->w + y->constant)
143         swap(x, y);
144     x->push();
145     x->rch = merge(x->rch, y);
146     if (!x->lch || x->lch->rk < x->rch->rk)
147         swap(x->lch, x->rch);
148     if (x->rch)
149         x->rk = x->rch->rk + 1;
150     else
151         x->rk = 1;
152     return x;
153 }
154 Edge *extract(Heap *x) {
155     Edge *r = x->e;
156     x->push();
157     x = merge(x->lch, x->rch);
158     return r;

```



```

159 }
160 vector<Edge> in[maxn];
161 int n, m, fa[maxn << 1], nxt[maxn << 1];
162 Edge *ed[maxn << 1];
163 Heap *Q[maxn << 1];
164 UnionFind id;
165 void contract() {
166     bool mark[maxn << 1];
167     //將圖上的每一個節點與其相連的那些節點進行記錄
168     for (int i = 1; i <= n; i++) {
169         queue<Heap *> q;
170         for (int j = 0; j < in[i].size(); j++)
171             q.push(new Heap(&in[i][j]));
172         while (q.size() > 1) {
173             Heap *u = q.front();
174             q.pop();
175             Heap *v = q.front();
176             q.pop();
177             q.push(merge(u, v));
178         }
179         Q[i] = q.front();
180     }
181     mark[1] = true;
182     for (int a=1, b=1, p; Q[a]; b=a, mark[b]=true) {
183         //尋找最小入邊以及其端點，保證無環
184         do {
185             ed[a] = extract(Q[a]);
186             a = id[ed[a]->u];
187         } while (a == b && Q[a]);
188         if (a == b) break;
189         if (!mark[a]) continue;
190         //對發現的環進行收縮，以及環內的節點重新編號，
191         //總權值更新
192         for (a = b, n++; a != n; a = p) {
193             id.fa[a] = fa[a] = n;
194             if (Q[a]) Q[a]->constant -= ed[a]->w;
195             Q[n] = merge(Q[n], Q[a]);
196             p = id[ed[a]->u];
197             nxt[p == n ? b : p] = a;
198         }
199     }
200 }
201 ll expand(int x, int r);
202 ll expand_iter(int x) {
203     ll r = 0;
204     for (int u=nxt[x]; u!=x; u=nxt[u]) {
205         if (ed[u]->w0 >= INF)
206             return INF;
207         else
208             r+=expand(ed[u]->v, u)+ed[u]->w0;
209     }
210     return r;
211 }
212 ll expand(int x, int t) {
213     ll r = 0;
214     for (; x != t; x = fa[x]) {
215         r += expand_iter(x);
216         if (r >= INF) return INF;
217     }
218     return r;
219 }
220 void link(int u, int v, int w) {
221     in[v].push_back({u, v, w, w});
222 }
223 int main() {
224     int rt;
225     scanf("%d %d %d", &n, &m, &rt);
226     for (int i = 0; i < m; i++) {
227         int u, v, w;
228         scanf("%d %d %d", &u, &v, &w);
229         link(u, v, w);
230     }
231     //保證強連通
232     for (int i = 1; i <= n; i++)
233         link(i > 1 ? i - 1 : n, i, INF);
234     contract();
235     ll ans = expand(rt, n);

```

```

236     if (ans >= INF)
237         puts("-1");
238     else
239         printf("%lld\n", ans);
240     return 0;
241 }

```

4.11 二分圖最大匹配

```

1  /* 核心：最大點獨立集 = |V| -
   /最大匹配數/，用匈牙利演算法找出最大匹配數 */
2  struct Student {
3      int height;
4      char sex;
5      string musicStyle;
6      string sport;
7      bool canMatch(const Student& other) {
8          return ((abs(this->height - other.height) <=
9                  40) && (this->musicStyle ==
10                     other.musicStyle)
11                  && (this->sport != other.sport));
12     };
13     vector<Student> boys;
14     vector<Student> girls;
15     vector<vector<int>>> G;
16     bool used[505];
17     int p[505]; //pair of boys and girls -> p[j] = i
   代表i男生連到j女生
18     istream& operator >> (istream& input, Student&
19         student) {
20         input >> student.height >> student.sex >>
21             student.musicStyle >> student.sport;
22         return input;
23     }
24     bool match(int i) {
25         for (int j: G[i]) {
26             if (!used[j]) {
27                 used[j] = true;
28                 if (p[j] == -1 || match(p[j])) {
29                     p[j] = i;
30                     return true;
31                 }
32             }
33         }
34         return false;
35     }
36     void maxMatch(int n) {
37         memset(p, -1, sizeof(p));
38         int res = 0;
39         for (int i = 0; i < boys.size(); ++i) {
40             memset(used, false, sizeof(used));
41             if (match(i))
42                 ++res;
43         }
44         cout << n - res << '\n';
45     }
46     int main() {
47         int t, n;
48         scanf("%d", &t);
49         while (t--) {
50             scanf("%d", &n);
51             boys.clear();
52             girls.clear();
53             G.assign(n + 5, vector<int>());
54             Student student;
55             for (int i = 0; i < n; ++i) {
56                 cin >> student;
57                 if (student.sex == 'M')
58                     boys.emplace_back(student);
59                 else
60                     girls.emplace_back(student);
61             }

```

```

60     for (int i = 0; i < boys.size(); ++i) {
61         for (int j = 0; j < girls.size(); ++j) {
62             if (boys[i].canMatch(girls[j])) {
63                 G[i].emplace_back(j);
64             }
65         }
66     }
67     maxMatch(n);
68 }
69 return 0;
70 }

```

4.12 Astar

```

1  /*A*求k短路
2  f(x) = g(x) + h(x)
3  g(x) 是實際cost，h(x) 是估計cost
4  在此h(x)用所有點到終點的最短距離，則當用Astar找點
5  當該點cnt[u] == k時即得到該點的第k短路
6  */
7  #define maxn 105
8  struct Edge {
9      int u, v, w;
10 };
11 struct Item_pqH {
12     int u, w;
13     bool operator < (const Item_pqH& other) const {
14         return this->w > other.w;
15     }
16 };
17 struct Item_astar {
18     int u, g, f;
19     bool operator < (const Item_astar& other) const {
20         return this->f > other.f;
21     }
22 };
23 vector<vector<Edge>> G;
24 //反向圖，用於建h(u)
25 vector<vector<Edge>> invertG;
26 int h[maxn];
27 bool visited[maxn];
28 int cnt[maxn];
29 //用反向圖去求出每一點到終點的最短距離，並以此當作h(u)
30 void dijkstra(int s, int t) {
31     memset(visited, 0, sizeof(visited));
32     priority_queue<Item_pqH> pq;
33     pq.push({s, 0});
34     h[s] = 0;
35     while (!pq.empty()) {
36         Item_pqH curr = pq.top();
37         pq.pop();
38         visited[curr.u] = true;
39         for (Edge& edge: invertG[curr.u]) {
40             if (!visited[edge.v]) {
41                 if (h[edge.v] > h[curr.u] + edge.w) {
42                     h[edge.v] = h[curr.u] + edge.w;
43                     pq.push({edge.v, h[edge.v]});
44                 }
45             }
46         }
47     }
48 }
49 int Astar(int s, int t, int k) {
50     memset(cnt, 0, sizeof(cnt));
51     priority_queue<Item_astar> pq;
52     pq.push({s, 0, h[s]});
53     while (!pq.empty()) {
54         Item_astar curr = pq.top();
55         pq.pop();
56         ++cnt[curr.u];
57         //終點出現k次，此時即可得k短路
58         if (cnt[t] == k)
59             return curr.g;
60         for (Edge& edge: G[curr.u]) {
61             if (cnt[edge.v] < k) {

```

```

62                 pq.push({edge.v, curr.g + edge.w,
63                     curr.g + edge.w + h[edge.v]});
64             }
65         }
66         return -1;
67     }
68 int main() {
69     int n, m;
70     while (scanf("%d %d", &n, &m) && (n != 0 && m !=
71         0)) {
72         G.assign(n + 5, vector<Edge>());
73         invertG.assign(n + 5, vector<Edge>());
74         int s, t, k;
75         scanf("%d %d %d", &s, &t, &k);
76         int u, v, w;
77         for (int i = 0; i < m; ++i) {
78             scanf("%d %d %d", &u, &v, &w);
79             G[u].emplace_back(Edge{u, v, w});
80             invertG[v].emplace_back(Edge{v, u, w});
81         }
82         memset(h, 0x3f, sizeof(h));
83         dijkstra(t, s);
84         printf("%d\n", Astar(s, t, k));
85     }
86     return 0;
87 }

```

4.13 JosephusProblem

```

1  //JosephusProblem，只是規定要先砍1號
2  //所以當作有n - 1個人，目標的13順移成12
3  //再者從0開始比較好算，所以目標12順移成11
4  int getWinner(int n, int k) {
5      int winner = 0;
6      for (int i = 1; i <= n; ++i)
7          winner = (winner + k) % i;
8      return winner;
9  }
10 int main() {
11     int n;
12     while (scanf("%d", &n) != EOF && n){
13         --n;
14         for (int k = 1; k <= n; ++k){
15             if (getWinner(n, k) == 11){
16                 printf("%d\n", k);
17                 break;
18             }
19         }
20     }
21     return 0;
22 }

```

4.14 KM

```

1  /*題意：給定一個W矩陣，現在分成row、column兩個1維陣列
2  W[i][j]=k即代表column[i] + row[j]要>=k
3  求row[] 與 column[]的所有值在滿足矩陣W的要求之下
4  row[] + column[]所有元素相加起來要最小
5  利用KM求二分圖最大權匹配
6  Lx -> vertex labeling of X
7  Ly -> vertex labeling of y
8  一開始Lx[i] = max(W[i][j]), Ly = 0
9  Lx[i] + Ly[j] >= W[i][j]
10 要最小化全部的(Lx[i] + Ly[j])加總
11 不斷的調整vertex
    labeling去找到一條交錯邊皆滿足Lx[i] + Ly[j]
    == W[i][j]的增廣路
12 最後會得到正確的二分圖完美匹配中的最大權分配(先滿足最多匹配
13 意義是將最大化所有有匹配邊權重和的問題改成最小化所有點的權重和
14 #define maxn 505
15 int W[maxn][maxn];

```

```

16 int Lx[maxn], Ly[maxn];
17 bool S[maxn], T[maxn];
18 //L[i] = j -> S_i配給T_j, -1 for 還沒匹配
19 int L[maxn];
20 int n;
21 bool match(int i) {
22     S[i] = true;
23     for (int j = 0; j < n; ++j) {
24         // KM重點
25         // Lx + Ly >= selected_edge(x, y)
26         // 要想辦法降低Lx + Ly
27         // 所以選Lx + Ly == selected_edge(x, y)
28         if (Lx[i] + Ly[j] == W[i][j] && !T[j]) {
29             T[j] = true;
30             if ((L[j] == -1) || match(L[j])) {
31                 L[j] = i;
32                 return true;
33             }
34         }
35     }
36     return false;
37 }
38 // 修改二分圖上的交錯路徑上點的權重
39 // 此舉是在通過調整vertex
    labeling看看能不能產生出新的增廣路(KM的增廣路要求Lx[i]
    + Ly[j] == W[i][j])
40 // 在這裡優先從最小的diff調調看, 才能保證最大權重匹配
41 void update()
42 {
43     int diff = 0x3f3f3f3f;
44     for (int i = 0; i < n; ++i) {
45         if (S[i]) {
46             for (int j = 0; j < n; ++j) {
47                 if (!T[j])
48                     diff = min(diff, Lx[i] + Ly[j] -
49                                 W[i][j]);
50             }
51         }
52         for (int i = 0; i < n; ++i) {
53             if (S[i]) Lx[i] -= diff;
54             if (T[i]) Ly[i] += diff;
55         }
56     }
57 void KM()
58 {
59     for (int i = 0; i < n; ++i) {
60         L[i] = -1;
61         Lx[i] = Ly[i] = 0;
62         for (int j = 0; j < n; ++j)
63             Lx[i] = max(Lx[i], W[i][j]);
64     }
65     for (int i = 0; i < n; ++i) {
66         while(1) {
67             memset(S, false, sizeof(S));
68             memset(T, false, sizeof(T));
69             if (match(i))
70                 break;
71             else
72                 update(); //去調整vertex
73                             labeling以增加增廣路徑
74         }
75     }
76 int main() {
77     while (scanf("%d", &n) != EOF) {
78         for (int i = 0; i < n; ++i)
79             for (int j = 0; j < n; ++j)
80                 scanf("%d", &W[i][j]);
81         KM();
82         int res = 0;
83         for (int i = 0; i < n; ++i) {
84             if (i != 0)
85                 printf(" %d", Lx[i]);
86             else
87                 printf("%d", Lx[i]);

```

```

88         res += Lx[i];
89     }
90     puts("");
91     for (int i = 0; i < n; ++i) {
92         if (i != 0)
93             printf(" %d", Ly[i]);
94         else
95             printf("%d", Ly[i]);
96         res += Ly[i];
97     }
98     puts("");
99     printf("%d\n", res);
100 }
101 return 0;
102 }

```

4.15 LCA 倍增法

```

1 //倍增法預處理O(nlogn), 查詢O(logn), 利用lca找樹上任兩點距離
2 #define maxn 100005
3 struct Edge {
4     int u, v, w;
5 };
6 vector<vector<Edge>> G; // tree
7 int fa[maxn][31]; //fa[u][i] -> u的第2^i個祖先
8 long long dis[maxn][31];
9 int dep[maxn]; //深度
10 void dfs(int u, int p) { //預處理fa
11     fa[u][0] = p; //因為u的第2^0 = 1的祖先就是p
12     dep[u] = dep[p] + 1;
13     //第2^i的祖先是 (第2^(i-1)個祖先)的第2^(i-1)的祖先
14     //ex: 第8個祖先是 (第4個祖先)的第4個祖先
15     for (int i = 1; i < 31; ++i) {
16         fa[u][i] = fa[fa[u][i-1]][i-1];
17         dis[u][i] = dis[fa[u][i-1]][i-1] +
18                     dis[u][i-1];
19     }
20 //遍歷子節點
21 for (Edge& edge: G[u]) {
22     if (edge.v == p)
23         continue;
24     dis[edge.v][0] = edge.w;
25     dfs(edge.v, u);
26 }
27 long long lca(int x, int y)
28 { //此函數是找lca同時計算x、y的距離 -> dis(x, lca)
29     + dis(lca, y)
30     //讓y比x深
31     if (dep[x] > dep[y])
32         swap(x, y);
33     int deltaDep = dep[y] - dep[x];
34     long long res = 0;
35     //讓y與x在同一個深度
36     for (int i = 0; deltaDep != 0; ++i, deltaDep >>= 1)
37         if (deltaDep & 1)
38             res += dis[y][i], y = fa[y][i];
39     if (y == x) //x = y -> x、y彼此是彼此的祖先
40         return res;
41     //往上找, 一起跳, 但x、y不能重疊
42     for (int i = 30; i >= 0 && y != x; --i) {
43         if (fa[x][i] != fa[y][i]) {
44             res += dis[x][i] + dis[y][i];
45             x = fa[x][i];
46             y = fa[y][i];
47         }
48     }
49     //最後發現不能跳了, 此時x的第2^0 = 1個祖先(或說y的第2^0 = 1的祖先)即為x、y的lca
50     res += dis[x][0] + dis[y][0];
51     return res;
52 }

```

```

51 int main() {
52     int n, q;
53     while (~scanf("%d", &n) && n) {
54         int v, w;
55         G.assign(n + 5, vector<Edge>());
56         for (int i = 1; i <= n - 1; ++i) {
57             scanf("%d %d", &v, &w);
58             G[i + 1].push_back({i + 1, v + 1, w});
59             G[v + 1].push_back({v + 1, i + 1, w});
60         }
61         dfs(1, 0);
62         scanf("%d", &q);
63         int u;
64         while (q--) {
65             scanf("%d %d", &u, &v);
66             printf("%lld%c", lca(u + 1, v + 1), (q) ? ' ' : '\n');
67         }
68     }
69     return 0;
70 }

```

4.16 LCA 樹壓平 RMQ

```

1 //樹壓平求LCA RMQ(sparse table
  //O(nlogn)建立，O(1)查詢)，求任意兩點距離，
2 //如果用笛卡兒樹可以壓到O(n)建立，O(1)查詢
3 //理論上可以過，但遇到直鏈的case dfs深度會stack
  //overflow
4 #define maxn 100005
5 struct Edge {
6     int u, v, w;
7 };
8 int dep[maxn], pos[maxn];
9 long long dis[maxn];
10 int st[maxn * 2][32]; //sparse table
11 int realLCA[maxn * 2][32];
12 //最小深度對應的節點，及真正的LCA
13 int Log[maxn]; //取代std::log2
14 int tp; // timestamp
15 vector<vector<Edge>> G; // tree
16 void calLog() {
17     Log[1] = 0;
18     Log[2] = 1;
19     for (int i = 3; i < maxn; ++i)
20         Log[i] = Log[i / 2] + 1;
21 }
22 void buildST() {
23     for (int j = 0; Log[tp]; ++j) {
24         for (int i = 0; i + (1 << j) - 1 < tp; ++i) {
25             if (st[i - 1][j] < st[i - 1][j + (1 << i - 1)])
26                 st[i][j] = st[i - 1][j];
27             else
28                 st[i][j] = st[i - 1][j + (1 << i - 1)];
29             realLCA[i][j] = realLCA[i - 1][j + (1 << i - 1)];
30         }
31     }
32 }
33 // O(nlogn)
34 int query(int l, int r) { // [l, r] min
35     //depth即為lca的深度
36     int k = Log[r - l + 1];
37     if (st[l][k] < st[r - (1 << k) + 1][k])
38         return realLCA[l][k];
39     else
40         return realLCA[r - (1 << k) + 1][k];
41 }
42 void dfs(int u, int p) { //euler tour
43     pos[u] = tp;
44     st[tp][0] = dep[u];
45     realLCA[tp][0] = dep[u];

```

```

46     ++tp;
47     for (int i = 0; i < G[u].size(); ++i) {
48         Edge& edge = G[u][i];
49         if (edge.v == p) continue;
50         dep[edge.v] = dep[u] + 1;
51         dis[edge.v] = dis[u] + edge.w;
52         dfs(edge.v, u);
53         st[tp++][0] = dep[u];
54     }
55 }
56 long long getDis(int u, int v) {
57     if (pos[u] > pos[v])
58         swap(u, v);
59     int lca = query(pos[u], pos[v]);
60     return dis[u] + dis[v] - 2 * dis[lca];
61 }
62 int main() {
63     int n, q;
64     calLog();
65     while (~scanf("%d", &n) && n) {
66         int v, w;
67         G.assign(n + 5, vector<Edge>());
68         tp = 0;
69         for (int i = 1; i <= n - 1; ++i) {
70             scanf("%d %d", &v, &w);
71             G[i].push_back({i, v, w});
72             G[v].push_back({v, i, w});
73         }
74         dfs(0, -1);
75         buildST();
76         scanf("%d", &q);
77         int u;
78         while (q--) {
79             scanf("%d %d", &u, &v);
80             printf("%lld%c", getDis(u, v), (q) ? ' ' : '\n');
81         }
82     }
83     return 0;
84 }

```

4.17 MCMF

```

1 #define maxn 225
2 #define INF 0x3f3f3f3f
3 struct Edge {
4     int u, v, cap, flow, cost;
5 };
6 //node size, edge size, source, target
7 int n, m, s, t;
8 vector<vector<int>> G;
9 vector<Edge> edges;
10 //SPFA用
11 bool inqueue[maxn];
12 //SPFA用的dis[]
13 long long dis[maxn];
14 //maxFlow一路扣回去時要知道parent
15 //<注> 在這題因為G[i][j]中存的是edgeIndex in edges[]
16 //
17 //所以parent存的也是對應edges[]中的edgeIndex(主要是方便)
18 int parent[maxn];
19 //maxFlow時需要紀錄到node u時的bottleneck
20 //同時也代表著u該次流出去的量
21 long long outFlow[maxn];
22 void addEdge(int u, int v, int cap, int cost) {
23     edges.emplace_back(Edge{u, v, cap, 0, cost});
24     edges.emplace_back(Edge{v, u, 0, 0, -cost});
25     m = edges.size();
26     G[u].emplace_back(m - 2);
27     G[v].emplace_back(m - 1);
28 }
29 //一邊求最短路的同時一邊MaxFlow
30 bool SPFA(long long& maxFlow, long long& minCost) {
31     //memset(outFlow, 0x3f, sizeof(outFlow));

```

```

31  memset(dis, 0x3f, sizeof(dis));
32  memset(inqueue, false, sizeof(inqueue));
33  queue<int> q;
34  q.push(s);
35  dis[s] = 0;
36  inqueue[s] = true;
37  outFlow[s] = INF;
38  while (!q.empty()) {
39      int u = q.front();
40      q.pop();
41      inqueue[u] = false;
42      for (const int edgeIndex: G[u]) {
43          const Edge& edge = edges[edgeIndex];
44          if ((edge.cap > edge.flow) &&
45              (dis[edge.v] > dis[u] + edge.cost)) {
46              dis[edge.v] = dis[u] + edge.cost;
47              parent[edge.v] = edgeIndex;
48              outFlow[edge.v] = min(outFlow[u],
49                                  (long long)(edge.cap -
50                                  edge.flow));
51              if (!inqueue[edge.v]) {
52                  q.push(edge.v);
53                  inqueue[edge.v] = true;
54              }
55          }
56      }
57      //如果dis[t] > 0代表根本不賺還倒賠
58      if (dis[t] > 0)
59          return false;
60      maxFlow += outFlow[t];
61      minCost += dis[t] * outFlow[t];
62      //一路更新回去這次最短路流完後要維護的MaxFlow演算法相關
63      int curr = t;
64      while (curr != s) {
65          edges[parent[curr]].flow += outFlow[t];
66          edges[parent[curr] ^ 1].flow -= outFlow[t];
67          curr = edges[parent[curr]].u;
68      }
69      return true;
70  }
71  long long MCMF() {
72      long long maxFlow = 0;
73      long long minCost = 0;
74      while (SPFA(maxFlow, minCost))
75          ;
76      return minCost;
77  }
78  int main() {
79      int T;
80      scanf("%d", &T);
81      for (int Case = 1; Case <= T; ++Case){
82          //總共幾個月，囤貨成本
83          int M, I;
84          scanf("%d %d", &M, &I);
85          //node size
86          n = M + M + 2;
87          G.assign(n + 5, vector<int>());
88          edges.clear();
89          s = 0;
90          t = M + M + 1;
91          for (int i = 1; i <= M; ++i) {
92              int produceCost, produceMax, sellPrice,
93                  sellMax, inventoryMonth;
94              scanf("%d %d %d %d %d", &produceCost,
95                  &produceMax, &sellPrice, &sellMax,
96                  &inventoryMonth);
97              addEdge(s, i, produceMax, produceCost);
98              addEdge(M + i, t, sellMax, -sellPrice);
99              for (int j = 0; j <= inventoryMonth; ++j)
100                  if (i + j <= M)
101                      addEdge(i, M + i + j, INF, I * j);
102          }
103      }
104      printf("Case %d: %lld\n", Case, -MCMF());
105  }

```

```

101  return 0;
102 }

```

4.18 莫隊

```

1  /*利用prefix前綴XOR和
2   如果要求[x, y]的XOR和只要回答prefix[y] ^ prefix[x -
3   1]即可在O(1)回答
4   同時維護cnt[i]代表[x, y]XOR和 == i的個數
5   如此我們知道[l, r]可以快速知道[l - 1, r], [l + 1,
6   r], [l, r - 1], [l, r + 1]的答案
7   就符合Mo's algorithm的思維O(N * sqrt(n))
8   每次轉移為O(1)，具體轉移方法在下面*/
9  #define maxn 100005
10 //在此prefix[i]是[1, i]的XOR和
11 int prefix[maxn];
12 //log2(1000000) =
13 19.931568569324174087221916576937...
14 //所以開到1 << 20
15 //cnt[i]代表的是有符合nums[x, y] such that nums[x] ^
16  nums[x + 1] ^ .. ^ nums[y] == i
17 //的個數
18 long long cnt[1 << 20];
19 //塊大小 -> sqrt(n)
20 int sqrtQ;
21 struct Query {
22     int l, r, id;
23     bool operator < (const Query& other) const {
24         if (this->l / sqrtQ != other.l / sqrtQ)
25             return this->l < other.l;
26         //奇偶排序(優化)
27         if (this->l / sqrtQ & 1)
28             return this->r < other.r;
29         return this->r > other.r;
30     }
31 };
32 Query queries[maxn];
33 long long ans[maxn];
34 long long res = 0;
35 int k;
36 void add(int x) {
37     res += cnt[k ^ prefix[x]];
38     ++cnt[prefix[x]];
39 }
40 void sub(int x) {
41     --cnt[prefix[x]];
42     res -= cnt[k ^ prefix[x]];
43 }
44 int main() {
45     int n, m;
46     scanf("%d %d %d", &n, &m, &k);
47     sqrtQ = sqrt(n);
48     for (int i = 1; i <= n; ++i) {
49         scanf("%d", &prefix[i]);
50         prefix[i] ^= prefix[i - 1];
51     }
52     for (int i = 1; i <= m; ++i) {
53         scanf("%d %d", &queries[i].l, &queries[i].r);
54         //減1是因為prefix[i]是[1,
55         i]的前綴XOR和，所以題目問[l,
56         r]我們要回答[l - 1, r]的答案
57         --queries[i].l;
58         queries[i].id = i;
59     }
60     sort(queries + 1, queries + m + 1);
61     int l = 1, r = 0;
62     for (int i = 1; i <= m; ++i) {
63         while (l < queries[i].l) {
64             sub(l);
65             ++l;
66         }
67         while (l > queries[i].l) {
68             --l;
69             add(l);
70         }
71     }
72 }

```

```

64     }
65     while (r < queries[i].r) {
66         ++r;
67         add(r);
68     }
69     while (r > queries[i].r) {
70         sub(r);
71         --r;
72     }
73     ans[queries[i].id] = res;
74 }
75 for (int i = 1; i <= m; ++i){
76     printf("%lld\n", ans[i]);
77 }
78 return 0;
79 }

```

4.19 Dancing Links

```

1 struct DLX {
2     int seq, resSize;
3     int col[maxn], row[maxn];
4     int U[maxn], D[maxn], R[maxn], L[maxn];
5     int rowHead[maxn], colSize[maxn];
6     int result[maxn];
7     DLX(int r, int c) {
8         for(int i=0; i<=c; i++) {
9             L[i] = i-1, R[i] = i+1;
10            U[i] = D[i] = i;
11        }
12        L[R[seq=c]]=0=c;
13        resSize = -1;
14        memset(rowHead, 0, sizeof(rowHead));
15        memset(colSize, 0, sizeof(colSize));
16    }
17    void insert(int r, int c) {
18        row[++seq]=r, col[seq]=c, ++colSize[c];
19        U[seq]=c, D[seq]=D[c], U[D[c]]=seq, D[c]=seq;
20        if(rowHead[r]) {
21            L[seq]=rowHead[r], R[seq]=R[rowHead[r]];
22            L[R[rowHead[r]]]=seq, R[rowHead[r]]=seq;
23        } else {
24            rowHead[r] = L[seq] = R[seq] = seq;
25        }
26    }
27    void remove(int c) {
28        L[R[c]] = L[c], R[L[c]] = R[c];
29        for(int i=D[c]; i!=c; i=D[i]) {
30            for(int j=R[i]; j!=i; j=R[j]) {
31                U[D[j]] = U[j];
32                D[U[j]] = D[j];
33                --colSize[col[j]];
34            }
35        }
36    }
37    void recover(int c) {
38        for(int i=U[c]; i!=c; i=U[i]) {
39            for(int j=L[i]; j!=i; j=L[j]) {
40                U[D[j]] = D[U[j]] = j;
41                ++colSize[col[j]];
42            }
43        }
44        L[R[c]] = R[L[c]] = c;
45    }
46    bool dfs(int idx=0) {    // 判斷其中一解版
47        if(R[0] == 0) {
48            resSize = idx;
49            return true;
50        }
51        int c = R[0];
52        for(int i=R[0]; i; i=R[i]) {
53            if(colSize[i] < colSize[c]) c = i;
54        }
55        remove(c);
56        for(int i=D[c]; i!=c; i=D[i]) {

```

```

57            result[idx] = row[i];
58            for(int j=R[i]; j!=i; j=R[j])
59                remove(col[j]);
60            if(dfs(idx+1)) return true;
61            for(int j=L[i]; j!=i; j=L[j])
62                recover(col[j]);
63        }
64        recover(c);
65        return false;
66    }
67    void dfs(int idx=0) {    // 判斷最小 dfs depth 版
68        if(R[0] == 0) {
69            resSize = min(resSize, idx); // 注意init值
70            return;
71        }
72        int c = R[0];
73        for(int i=R[0]; i; i=R[i]) {
74            if(colSize[i] < colSize[c]) c = i;
75        }
76        remove(c);
77        for(int i=D[c]; i!=c; i=D[i]) {
78            for(int j=R[i]; j!=i; j=R[j])
79                remove(col[j]);
80            dfs(idx+1);
81            for(int j=L[i]; j!=i; j=L[j])
82                recover(col[j]);
83        }
84        recover(c);
85    }
86 };

```

5 DataStructure

5.1 BIT

```

1 template <class T> class BIT {
2 private:
3     int size;
4     vector<T> bit;
5     vector<T> arr;
6
7 public:
8     BIT(int sz=0): size(sz), bit(sz+1), arr(sz) {}
9
10    /** Sets the value at index idx to val. */
11    void set(int idx, T val) {
12        add(idx, val - arr[idx]);
13    }
14
15    /** Adds val to the element at index idx. */
16    void add(int idx, T val) {
17        arr[idx] += val;
18        for (++idx; idx<=size; idx+=(idx & -idx))
19            bit[idx] += val;
20    }
21
22    /** @return The sum of all values in [0, idx]. */
23    T pre_sum(int idx) {
24        T total = 0;
25        for (++idx; idx>0; idx--=(idx & -idx))
26            total += bit[idx];
27        return total;
28    }
29 };

```

5.2 ChthollyTree

```

1 //重點：要求輸入資料隨機，否則可能被卡時間
2 struct Node {
3     long long l, r;
4     mutable long long val;
5     Node(long long l, long long r, long long val)

```



```

6      : l(l), r(r), val(val){}
7      bool operator < (const Node& other) const{
8          return this->l < other.l;
9      }
10 };
11 set<Node> chthollyTree;
12 //將[l, r] 拆成 [l, pos - 1], [pos, r]
13 set<Node>::iterator split(long long pos) {
14     //找第一個左端點大於等於pos的區間
15     set<Node>::iterator it =
16         chthollyTree.lower_bound(Node(pos, 0, 0));
17     //運氣很好直接找到左端點是pos的區間
18     if (it != chthollyTree.end() && it->l == pos)
19         return it;
20     //到這邊代表找到的是第一個左端點大於pos的區間
21     //it -
22     //即可找到左端點等於pos的區間(不會是別的，因為沒有重疊)
23     --it;
24     long long l = it->l, r = it->r;
25     long long val = it->val;
26     chthollyTree.erase(it);
27     chthollyTree.insert(Node(l, pos - 1, val));
28     //回傳左端點是pos的區間iterator
29     return chthollyTree.insert(Node(pos, r, val)).first;
30 }
31 //區間賦值
32 void assign(long long l, long long r, long long val) {
33     //注意
34     //end與begin的順序不能調換，因為end的split可能會改變
35     //因為end可以在原本begin的區間中
36     set<Node>::iterator end = split(r + 1), begin =
37         split(l);
38     //begin到end全部刪掉
39     chthollyTree.erase(begin, end);
40     //填回去[l, r]的區間
41     chthollyTree.insert(Node(l, r, val));
42 }
43 //區間加值(直接一個個區間去加)
44 void add(long long l, long long r, long long val) {
45     set<Node>::iterator end = split(r + 1);
46     set<Node>::iterator begin = split(l);
47     for (set<Node>::iterator it = begin; it != end;
48         ++it)
49         it->val += val;
50 }
51 //查詢區間第k小 -> 直接把每個區間丟去vector排序
52 long long getKthSmallest(long long l, long long r,
53     long long k) {
54     set<Node>::iterator end = split(r + 1);
55     set<Node>::iterator begin = split(l);
56     //pair -> first: val, second: 區間長度
57     vector<pair<long long, long long>> vec;
58     for (set<Node>::iterator it = begin; it != end;
59         ++it) {
60         vec.push_back({it->val, it->r - it->l + 1});
61     }
62     sort(vec.begin(), vec.end());
63     for (const pair<long long, long long>& p: vec) {
64         k -= p.second;
65         if (k <= 0)
66             return p.first;
67     }
68     //不應該跑到這
69     return -1;
70 }
71 //快速幂
72 long long qpow(long long x, long long n, long long
73     mod) {
74     long long res = 1;
75     x %= mod;
76     while (n)
77     {
78         if (n & 1)
79             res = res * x % mod;
80         n >>= 1;
81         x = x * x % mod;
82     }
83     return res;
84 }
85 //區間n次方和
86 long long sumOfPow(long long l, long long r, long
87     long n, long long mod) {
88     long long total = 0;
89     set<Node>::iterator end = split(r + 1);
90     set<Node>::iterator begin = split(l);
91     for (set<Node>::iterator it = begin; it != end;
92         ++it)
93     {
94         total = (total + qpow(it->val, n, mod) *
95             (it->r - it->l + 1)) % mod;
96     }
97     return total;
98 }

```

5.3 線段樹 1D

```

1 #define MAXN 1000
2 int data[MAXN]; //原數據
3 int st[4 * MAXN]; //線段樹
4 int tag[4 * MAXN]; //懶標
5 inline int pull(int l, int r) {
6     // 隨題目改變sum、max、min
7     // l、r是左右樹的index
8     return st[l] + st[r];
9 }
10 void build(int l, int r, int i) {
11     // 在[l, r]區間建樹，目前根的index為i
12     if (l == r) {
13         st[i] = data[l];
14         return;
15     }
16     int mid = l + ((r - l) >> 1);
17     build(l, mid, i * 2);
18     build(mid + 1, r, i * 2 + 1);
19     st[i] = pull(i * 2, i * 2 + 1);
20 }
21 int query(int ql, int qr, int l, int r, int i) {
22     // [ql, qr]是查詢區間,[l, r]是當前節點包含的區間
23     if (ql <= l && r <= qr)
24         return st[i];
25     int mid = l + ((r - l) >> 1);
26     if (tag[i]) {
27         //如果當前懶標有值則更新左右節點
28         st[i * 2] += tag[i] * (mid - l + 1);
29         st[i * 2 + 1] += tag[i] * (r - mid);
30         tag[i * 2] += tag[i]; //下傳懶標至左節點
31         tag[i * 2 + 1] += tag[i]; //下傳懶標至右節點
32         tag[i] = 0;
33     }
34     int sum = 0;
35     if (ql <= mid)
36         sum += query(ql, qr, l, mid, i * 2);
37     if (qr > mid)
38         sum += query(ql, qr, mid + 1, r, i * 2 + 1);
39     return sum;
40 }
41 void update(int ql, int qr, int l, int r, int i, int c) {
42     // [ql, qr]是查詢區間,[l, r]是當前節點包含的區間
43     // c是變化量
44     if (ql <= l && r <= qr) {
45         st[i] += (r - l + 1) * c;
46         //求和,此需乘上區間長度
47         tag[i] += c;
48         return;
49     }
50     int mid = l + ((r - l) >> 1);
51     if (tag[i] && l != r) {
52         //如果當前懶標有值則更新左右節點

```

```

52     st[i * 2] += tag[i] * (mid - 1 + 1);
53     st[i * 2 + 1] += tag[i] * (r - mid);
54     tag[i * 2] += tag[i]; //下傳懶標至左節點
55     tag[i*2+1] += tag[i]; //下傳懶標至右節點
56     tag[i] = 0;
57 }
58 if (ql <= mid) update(ql, qr, 1, mid, i * 2, c);
59 if (qr > mid) update(ql, qr, mid+1, r, i*2+1, c);
60 st[i] = pull(i * 2, i * 2 + 1);
61 }
62 //如果是直接改值而不是加值，query與update中的tag與st的
63 //改值從+=改成=

```

5.4 線段樹 2D

```

1 //純2D segment tree 區間查詢單點修改最大最小值
2 #define maxn 2005 //500 * 4 + 5
3 int maxST[maxn][maxn], minST[maxn][maxn];
4 int N;
5 void modifyY(int index, int l, int r, int val, int
  yPos, int xIndex, bool xIsLeaf) {
6     if (l == r) {
7         if (xIsLeaf) {
8             maxST[xIndex][index] =
              minST[xIndex][index] = val;
9             return;
10        }
11        maxST[xIndex][index] = max(maxST[xIndex *
          2][index], maxST[xIndex * 2 + 1][index]);
12        minST[xIndex][index] = min(minST[xIndex *
          2][index], minST[xIndex * 2 + 1][index]);
13    }
14    else {
15        int mid = (l + r) / 2;
16        if (yPos <= mid)
17            modifyY(index * 2, l, mid, val, yPos,
              xIndex, xIsLeaf);
18        else
19            modifyY(index * 2 + 1, mid + 1, r, val,
              yPos, xIndex, xIsLeaf);
20
21        maxST[xIndex][index] =
          max(maxST[xIndex][index * 2],
            maxST[xIndex][index * 2 + 1]);
22        minST[xIndex][index] =
          min(minST[xIndex][index * 2],
            minST[xIndex][index * 2 + 1]);
23    }
24 }
25 void modifyX(int index, int l, int r, int val, int
  xPos, int yPos) {
26     if (l == r) {
27         modifyY(1, 1, N, val, yPos, index, true);
28     }
29     else {
30         int mid = (l + r) / 2;
31         if (xPos <= mid)
32             modifyX(index * 2, l, mid, val, xPos,
              yPos);
33         else
34             modifyX(index * 2 + 1, mid + 1, r, val,
              xPos, yPos);
35         modifyY(1, 1, N, val, yPos, index, false);
36     }
37 }
38 void queryY(int index, int l, int r, int yql, int
  yqr, int xIndex, int& vmax, int& vmin) {
39     if (yql <= l && r <= yqr) {
40         vmax = max(vmax, maxST[xIndex][index]);
41         vmin = min(vmin, minST[xIndex][index]);
42     }
43     else
44     {
45         int mid = (l + r) / 2;
46         if (yql <= mid)

```

```

47         queryY(index * 2, l, mid, yql, yqr,
          xIndex, vmax, vmin);
48         if (mid < yqr)
49             queryY(index * 2 + 1, mid + 1, r, yql,
              yqr, xIndex, vmax, vmin);
50     }
51 }
52 void queryX(int index, int l, int r, int xql, int
  xqr, int yql, int yqr, int& vmax, int& vmin) {
53     if (xql <= l && r <= xqr) {
54         queryY(1, 1, N, yql, yqr, index, vmax, vmin);
55     }
56     else {
57         int mid = (l + r) / 2;
58         if (xql <= mid)
59             queryX(index * 2, l, mid, xql, xqr, yql,
              yqr, vmax, vmin);
60         if (mid < xqr)
61             queryX(index * 2 + 1, mid + 1, r, xql,
              xqr, yql, yqr, vmax, vmin);
62     }
63 }
64 int main() {
65     while (scanf("%d", &N) != EOF) {
66         int val;
67         for (int i = 1; i <= N; ++i) {
68             for (int j = 1; j <= N; ++j) {
69                 scanf("%d", &val);
70                 modifyX(1, 1, N, val, i, j);
71             }
72         }
73         int q;
74         int vmax, vmin;
75         int xql, xqr, yql, yqr;
76         char op;
77         scanf("%d", &q);
78         while (q--) {
79             getchar(); //for \n
80             scanf("%c", &op);
81             if (op == 'q') {
82                 scanf("%d %d %d %d", &xql, &yql,
                  &xqr, &yqr);
83                 vmax = -0x3f3f3f3f;
84                 vmin = 0x3f3f3f3f;
85                 queryX(1, 1, N, xql, xqr, yql, yqr,
                  vmax, vmin);
86                 printf("%d %d\n", vmax, vmin);
87             }
88             else {
89                 scanf("%d %d %d", &xql, &yql, &val);
90                 modifyX(1, 1, N, val, xql, yql);
91             }
92         }
93     }
94     return 0;
95 }

```

5.5 權值線段樹

```

1 //權值線段樹 + 離散化 解決區間第k小問題
2 //其他網路上的解法：2個heap，Treap，AVL tree
3 #define maxn 30005
4 int nums[maxn];
5 int getArr[maxn];
6 int id[maxn];
7 int st[maxn << 2];
8 void update(int index, int l, int r, int qx) {
9     if (l == r)
10     {
11         ++st[index];
12         return;
13     }
14
15     int mid = (l + r) / 2;
16     if (qx <= mid)

```

```

17     update(index * 2, 1, mid, qx);
18 else
19     update(index * 2 + 1, mid + 1, r, qx);
20     st[index] = st[index * 2] + st[index * 2 + 1];
21 }
22 //找區間第k個小的
23 int query(int index, int l, int r, int k) {
24     if (l == r)
25         return id[l];
26     int mid = (l + r) / 2;
27     //k比左子樹小
28     if (k <= st[index * 2])
29         return query(index * 2, 1, mid, k);
30     else
31         return query(index * 2 + 1, mid + 1, r, k -
32             st[index * 2]);
33 }
34 int main() {
35     int t;
36     cin >> t;
37     bool first = true;
38     while (t--) {
39         if (first)
40             first = false;
41         else
42             puts("");
43         memset(st, 0, sizeof(st));
44         int m, n;
45         cin >> m >> n;
46         for (int i = 1; i <= m; ++i) {
47             cin >> nums[i];
48             id[i] = nums[i];
49         }
50         for (int i = 0; i < n; ++i)
51             cin >> getArr[i];
52         //離散化
53         //防止m == 0
54         if (m)
55             sort(id + 1, id + m + 1);
56         int stSize = unique(id + 1, id + m + 1) - (id
57             + 1);
58         for (int i = 1; i <= m; ++i) {
59             nums[i] = lower_bound(id + 1, id + stSize
60                 + 1, nums[i]) - id;
61         }
62         int addCount = 0;
63         int getCount = 0;
64         int k = 1;
65         while (getCount < n) {
66             if (getArr[getCount] == addCount) {
67                 printf("%d\n", query(1, 1, stSize,
68                     k));
69                 ++k;
70                 ++getCount;
71             }
72             else {
73                 update(1, 1, stSize, nums[addCount +
74                     1]);
75                 ++addCount;
76             }
77         }
78     }
79     return 0;
80 }

```

5.6 Trie

```

1 const int maxn = 300000 + 10;
2 const int mod = 20071027;
3 int dp[maxn];
4 int mp[4000*100 + 10][26];
5 char str[maxn];
6 struct Trie {
7     int seq;
8     int val[maxn];

```

```

9     Trie() {
10         seq = 0;
11         memset(val, 0, sizeof(val));
12         memset(mp, 0, sizeof(mp));
13     }
14     void insert(char* s, int len) {
15         int r = 0;
16         for(int i=0; i<len; i++) {
17             int c = s[i] - 'a';
18             if(!mp[r][c]) mp[r][c] = ++seq;
19             r = mp[r][c];
20         }
21         val[r] = len;
22         return;
23     }
24     int find(int idx, int len) {
25         int result = 0;
26         for(int r=0; idx<len; idx++) {
27             int c = str[idx] - 'a';
28             if(!r = mp[r][c]) return result;
29             if(val[r])
30                 result = (result + dp[idx + 1]) % mod;
31         }
32         return result;
33     }
34 };
35 int main() {
36     int n, tc = 1;
37     while(~scanf("%s", str, &n)) {
38         Trie tr;
39         int len = strlen(str);
40         char word[100+10];
41         memset(dp, 0, sizeof(dp));
42         dp[len] = 1;
43         while(n--) {
44             scanf("%s", word);
45             tr.insert(word, strlen(word));
46         }
47         for(int i=len-1; i>=0; i--)
48             dp[i] = tr.find(i, len);
49         printf("Case %d: %d\n", tc++, dp[0]);
50     }
51     return 0;
52 }
53 //****Input****
54 * abcd
55 * 4
56 * a b cd ab
57 * ****
58 * ****Output***
59 * Case 1: 2
60 * ****

```

5.7 單調隊列

```

1 //單調隊列
2 "如果一個選手比你小還比你強，你就可以退役了。"--單調隊列
3
4 example
5
6 給出一個長度為 n 的數組，
7 輸出每 k 個連續的數中的最大值和最小值。
8
9 #include <bits/stdc++.h>
10 #define maxn 1000100
11 using namespace std;
12 int q[maxn], a[maxn];
13 int n, k;
14
15 void getmin() {
16     // 得到這個隊列裡的最小值，直接找到最後的就行了
17     int head=0, tail=0;
18     for(int i=1; i<=k; i++) {
19         while(head<=tail&&a[q[tail]]>=a[i]) tail--;
20         q[++tail]=i;

```

```

21     }
22     for(int i=k; i<=n;i++) {
23         while(head<=tail&& a[q[tail]]>=a[i]) tail--;
24         q[++tail]=i;
25         while(q[head]<=i-k) head++;
26         cout<<a[q[head]]<<" ";
27     }
28     cout<<endl;
29 }
30
31 void getmax() { // 和上面同理
32     int head=0, tail=0;
33     for(int i=1; i<=n; i++) {
34         while(head<=tail&& a[q[tail]]<=a[i]) tail--;
35         q[++tail]=i;
36     }
37     for(int i=k; i<=n; i++) {
38         while(head<=tail&& a[q[tail]]<=a[i]) tail--;
39         q[++tail]=i;
40         while(q[head]<=i-k) head++;
41         cout<<a[q[head]]<<" ";
42     }
43     cout<<endl;
44 }
45
46 int main(){
47     cin>>n>>k; //每k個連續的數
48     for(int i=1; i<=n; i++) cin>>a[i];
49     getmin();
50     getmax();
51     return 0;
52 }

```

6 geometry

6.1 intersection

```

1 using LL = long long;
2
3 struct Point2D {
4     LL x, y;
5 };
6
7 struct Line2D {
8     Point2D s, e;
9     LL a, b, c; // L: ax + by = c
10    Line2D(Point2D s, Point2D e): s(s), e(e) {
11        a = e.y - s.y;
12        b = s.x - e.x;
13        c = a * s.x + b * s.y;
14    }
15 };
16
17 // 用克拉馬公式求二元一次解
18 Point2D intersection2D(Line2D l1, Line2D l2) {
19     LL D = l1.a * l2.b - l2.a * l1.b;
20     LL Dx = l1.c * l2.b - l2.c * l1.b;
21     LL Dy = l1.a * l2.c - l2.a * l1.c;
22
23     if(D) { // intersection
24         double x = 1.0 * Dx / D;
25         double y = 1.0 * Dy / D;
26     } else {
27         if(Dx || Dy) // Parallel lines
28             else // Same line
29     }
30 }

```

6.2 半平面相交

```

1 // Q: 給定一張凸包(已排序的點),
2 // 找出圖中離凸包外最遠的距離

```

```

3
4 const int maxn = 100 + 10;
5 const double eps = 1e-7;
6
7 struct Vector {
8     double x, y;
9     Vector(double x=0.0, double y=0.0): x(x), y(y) {}
10
11     Vector operator+(Vector v) {
12         return Vector(x+v.x, y+v.y);
13     }
14     Vector operator-(Vector v) {
15         return Vector(x-v.x, y-v.y);
16     }
17     Vector operator*(double val) {
18         return Vector(x*val, y*val);
19     }
20     double dot(Vector v) { return x*v.x + y*v.y; }
21     double cross(Vector v) { return x*v.y - y*v.x; }
22     double length() { return sqrt(dot(*this)); }
23     Vector unit_normal_vector() {
24         double len = length();
25         return Vector(-y/len, x/len);
26     }
27 };
28
29 using Point = Vector;
30
31 struct Line {
32     Point p;
33     Vector v;
34     double ang;
35     Line(Point p={}, Vector v={}): p(p), v(v) {
36         ang = atan2(v.y, v.x);
37     }
38     bool operator< (const Line& l) const {
39         return ang < l.ang;
40     }
41     Point intersection(Line l) {
42         Vector u = p - l.p;
43         double t = l.v.cross(u) / v.cross(l.v);
44         return p + v*t;
45     }
46 };
47
48 int n, m;
49 Line narrow[maxn]; // 要判斷的直線
50 Point poly[maxn]; // 能形成半平面交的凸包邊界點
51
52 // return true if point p is on the left of line l
53 bool onLeft(Point p, Line l) {
54     return l.v.cross(p-l.p) > 0;
55 }
56
57 int halfplaneIntersection() {
58     int l, r;
59     Line L[maxn]; // 排序後的向量隊列
60     Point P[maxn]; // s[i] 跟 s[i-1] 的交點
61
62     L[l=r=0] = narrow[0]; // notice: narrow is sorted
63     for(int i=1; i<n; i++) {
64         while(l<r && !onLeft(P[r-1], narrow[i])) r--;
65         while(l<r && !onLeft(P[l], narrow[i])) l++;
66
67         L[++r] = narrow[i];
68         if(l < r) P[r-1] = L[r-1].intersection(L[r]);
69     }
70
71     while(l<r && !onLeft(P[r-1], L[l])) r--;
72     if(r-l <= 1) return 0;
73
74     P[r] = L[r].intersection(L[l]);
75
76     int m=0;
77     for(int i=1; i<=r; i++) {
78         poly[m++] = P[i];
79     }

```

```

80
81     return m;
82 }
83
84 Point pt[maxn];
85 Vector vec[maxn];
86 Vector normal[maxn]; // normal[i] = vec[i] 的單位法向量
87
88 double bsearch(double l=0.0, double r=1e4) {
89     if(abs(r-l) < eps) return l;
90
91     double mid = (l + r) / 2;
92
93     for(int i=0; i<n; i++) {
94         narrow[i] = Line(pt[i]+normal[i]*mid, vec[i]);
95     }
96
97     if(halfplaneIntersection())
98         return bsearch(mid, r);
99     else return bsearch(l, mid);
100 }
101
102 int main() {
103     while(~scanf("%d", &n) && n) {
104         for(int i=0; i<n; i++) {
105             double x, y;
106             scanf("%lf%lf", &x, &y);
107             pt[i] = {x, y};
108         }
109         for(int i=0; i<n; i++) {
110             vec[i] = pt[(i+1)%n] - pt[i];
111             normal[i] = vec[i].unit_normal_vector();
112         }
113
114         printf("%.6lf\n", bsearch());
115     }
116     return 0;
117 }

```

6.3 凸包

```

1 // Q: 平面上給定多個區域，由多個座標點所形成，再給定
2 // 多點(x,y)，判斷有落點的區域(destroyed)的面積總和。
3 #include <bits/stdc++.h>
4 using namespace std;
5
6 const int maxn = 500 + 10;
7 const int maxCoordinate = 500 + 10;
8
9 struct Point {
10     int x, y;
11 };
12
13 int n;
14 bool destroyed[maxn];
15 Point arr[maxn];
16 vector<Point> polygons[maxn];
17
18 void scanAndSortPoints() {
19     int minX = maxCoordinate, minY = maxCoordinate;
20     for(int i=0; i<n; i++) {
21         int x, y;
22         scanf("%d%d", &x, &y);
23         arr[i] = (Point){x, y};
24         if(y < minY || (y == minY && x < minX)) {
25             // If there are floating points, use:
26             // if(y<minY || (abs(y-minY)<eps && x<minX)) {
27                 minX = x, minY = y;
28             }
29     }
30     sort(arr, arr+n, [minX, minY](Point& a, Point& b){
31         double theta1 = atan2(a.y - minY, a.x - minX);
32         double theta2 = atan2(b.y - minY, b.x - minX);
33         return theta1 < theta2;
34     });

```

```

35     return;
36 }
37
38 // returns cross product of u(AB) x v(AC)
39 int cross(Point& A, Point& B, Point& C) {
40     int u[2] = {B.x - A.x, B.y - A.y};
41     int v[2] = {C.x - A.x, C.y - A.y};
42     return (u[0] * v[1]) - (u[1] * v[0]);
43 }
44
45 // size of arr = n >= 3
46 // st = the stack using vector, m = index of the top
47 vector<Point> convex_hull() {
48     vector<Point> st(arr, arr+3);
49     for(int i=3, m=2; i<n; i++, m++) {
50         while(m >= 2) {
51             if(cross(st[m], st[m-1], arr[i]) < 0)
52                 break;
53             st.pop_back();
54             m--;
55         }
56         st.push_back(arr[i]);
57     }
58     return st;
59 }
60
61 bool inPolygon(vector<Point>& vec, Point p) {
62     vec.push_back(vec[0]);
63     for(int i=1; i<vec.size(); i++) {
64         if(cross(vec[i-1], vec[i], p) < 0) {
65             vec.pop_back();
66             return false;
67         }
68     }
69     vec.pop_back();
70     return true;
71 }
72
73     1 | x1   x2   x3   x4   x5           xn |
74 A = - |   x   x   x   x   x ... x   |
75     2 | y1   y2   y3   y4   y5           yn |
76 double calculateArea(vector<Point>& v) {
77     v.push_back(v[0]); // make v[n] = v[0]
78     double result = 0.0;
79     for(int i=1; i<v.size(); i++)
80         result += v[i-1].x*v[i].y - v[i-1].y*v[i].x;
81     v.pop_back();
82     return result / 2.0;
83 }
84
85 int main() {
86     int p = 0;
87     while(~scanf("%d", &n) && (n != -1)) {
88         scanAndSortPoints();
89         polygons[p++] = convex_hull();
90     }
91
92     int x, y;
93     double result = 0.0;
94     while(~scanf("%d%d", &x, &y)) {
95         for(int i=0; i<p; i++) {
96             if(inPolygon(polygons[i], (Point){x, y}))
97                 destroyed[i] = true;
98         }
99     }
100     for(int i=0; i<p; i++) {
101         if(destroyed[i])
102             result += calculateArea(polygons[i]);
103     }
104     printf("%.2lf\n", result);
105     return 0;
106 }

```

7 DP

7.1 以價值為主的背包

```

1 /*w 變得太大所以一般的01背包解法變得不可能
2 觀察題目w變成10^9
3 而v_i變成10^3
4 N不變10^2
5 試著湊湊看dp狀態
6 dp[maxn][maxv]是可接受的複雜度
7 剩下的是轉移式，轉移式變成
8 dp[i][j] = w ->
    當目前只考慮到第i個商品時，達到獲利j時最少的weight總
    = w
9 所以答案是dp[n][1 ~ maxv]找價值最大且裝的下的*/
10 #define maxn 105
11 #define maxv 100005
12 long long dp[maxn][maxv];
13 long long weight[maxn];
14 long long v[maxn];
15 int main() {
16     int n;
17     long long w;
18     scanf("%d %lld", &n, &w);
19     for (int i = 1; i <= n; ++i) {
20         scanf("%lld %lld", &weight[i], &v[i]);
21     }
22     memset(dp, 0x3f, sizeof(dp));
23     dp[0][0] = 0;
24     for (int i = 1; i <= n; ++i) {
25         for (int j = 0; j <= maxv; ++j) {
26             if (j - v[i] >= 0)
27                 dp[i][j] = dp[i - 1][j - v[i]] +
28                     weight[i];
29             dp[i][j] = min(dp[i - 1][j], dp[i][j]);
30         }
31         long long res = 0;
32         for (int j = maxv - 1; j >= 0; --j) {
33             if (dp[n][j] <= w) {
34                 res = j;
35                 break;
36             }
37         }
38         printf("%lld\n", res);
39         return 0;
40     }

```

7.2 抽屜

```

1 // dp[n][s][t] n: 幾個抽屜 s: 幾個是安全的 t: (0 or
2 1) 最上面的抽屜是U or L
3 // 分兩種case
4 // case 1: dp[n][s][0] = dp[n - 1][s + 1][1] + dp[n -
5 1][s][0]
6 // 此時最上面放U，則
7 // dp[n - 1][s + 1][1]: 現在要放的U會導致底下n -
8 1個抽屜最上面L變不安全，為了得到n個抽屜s個安全，所以要
9 + 1
10 // dp[n - 1][s][0]: n -
11 1個抽屜有s個安全，現在在其上面再放一個U不影響s的數量
12 // case 2: dp[n][s][1] = dp[n - 1][s - 1][1] + dp[n -
13 1][s - 1][0]
14 // 在最上面放L，底下n - 1個抽屜有s -
15 1個安全，無論上方是U、L皆不影響
16 long long dp[70][70][2];
17 // 初始條件
18 dp[1][0][0] = dp[1][1][1] = 1;
19 for (int i = 2; i <= 66; ++i) {
20     // i個抽屜0個安全且上方0 = (底下i -
21     1個抽屜且1個安全且最上面L) + (底下n -
22     1個抽屜0個安全且最上方為0)

```

```

14 dp[i][0][0] = dp[i - 1][1][1] + dp[i - 1][0][0];
15 for (int j = 1; j <= i; ++j) {
16     dp[i][j][0] = dp[i - 1][j + 1][1] + dp[i -
17     1][j][0];
18     dp[i][j][1] = dp[i - 1][j - 1][1] + dp[i -
19     1][j - 1][0];
20 }
21 //答案在 dp[n][s][0] + dp[n][s][1]);

```

7.3 Barcode

```

1 int N, K, M;
2 long long dp[55][55];
3 // n -> 目前剩多少units
4 // k -> 目前剩多少bars
5 // m -> 1 bar最多多少units
6 long long dfs(int n, int k) {
7     if (k == 1) {
8         return (n <= M);
9     }
10    if (dp[n][k] != -1)
11        return dp[n][k];
12    long long result = 0;
13    for (int i = 1; i < min(M + 1, n); ++i) { // <
14        min(M + 1, n)是因為n不能==0
15        result += dfs(n - i, k - 1);
16    }
17    return dp[n][k] = result;
18 }
19 int main() {
20     while (scanf("%d %d %d", &N, &K, &M) != EOF) {
21         memset(dp, -1, sizeof(dp));
22         printf("%lld\n", dfs(N, K));
23     }
24     return 0;

```

7.4 Deque 最大差距

```

1 /*定義dp[l][r]是l ~ r時與先手最大差異值
2 Deque可以拿頭尾
3 所以轉移式中dp[l][r]與dp[l + 1][r]、dp[l][r - 1]有關
4 轉移式:
5 dp[l][r] = max{a[l] - solve(l + 1, r), a[r] -
6 solve(l, r - 1)}
7 裡面用減的主要是因為求的是相減且會一直換手，所以正負正負...*/
8 #define maxn 3005
9 bool vis[maxn][maxn];
10 long long dp[maxn][maxn];
11 long long a[maxn];
12 long long solve(int l, int r) {
13     if (l > r)
14         return 0;
15     if (vis[l][r])
16         return dp[l][r];
17     vis[l][r] = true;
18     long long res = a[l] - solve(l + 1, r);
19     res = max(res, a[r] - solve(l, r - 1));
20     return dp[l][r] = res;
21 }
22 int main() {
23     ...
24     printf("%lld\n", solve(1, n));

```

7.5 LCS 和 LIS

```

1 //最長共同子序列(LCS)
2 給定兩序列 A,B，求最長的序列 C，

```



```

3 | C 同時為 A,B 的子序列。
4 | //最長遞增子序列 (LIS)
5 | 給你一個序列 A，求最長的序列 B，
6 | B 是一個 (非) 嚴格遞增序列，且為 A 的子序列。
7 | //LCS 和 LIS 題目轉換
8 | LIS 轉成 LCS
9 | 1. A 為原序列，B=sort(A)
10 | 2. 對 A,B 做 LCS
11 | LCS 轉成 LIS
12 | 1. A, B 為原本的兩序列
13 | 2. 最 A 序列作編號轉換，將轉換規則套用在 B
14 | 3. 對 B 做 LIS
15 | 4. 重複的數字在編號轉換時後要變成不同的數字，
16 | 越早出現的數字要越小
17 | 5. 如果有數字在 B 裡面而不在 A 裡面，
18 | 直接忽略這個數字不做轉換即可

```

7.6 RangeDP

```

1 | //區間dp
2 | int dp[55][55]; // dp[i][j] -> [i,
   | j]切割區間中最小的cost
3 | int cuts[55];
4 | int solve(int i, int j) {
5 |     if (dp[i][j] != -1)
6 |         return dp[i][j];
7 |     //代表沒有其他切法，只能是cuts[j] - cuts[i]
8 |     if (i == j - 1)
9 |         return dp[i][j] = 0;
10 |     int cost = 0x3f3f3f3f;
11 |     for (int m = i + 1; m < j; ++m) {
12 |         //枚舉區間中間切點
13 |         cost = min(cost, solve(i, m) + solve(m, j) +
   |             cuts[j] - cuts[i]);
14 |     }
15 |     return dp[i][j] = cost;
16 | }
17 | int main() {
18 |     int l;
19 |     int n;
20 |     while (scanf("%d", &l) != EOF && l){
21 |         scanf("%d", &n);
22 |         for (int i = 1; i <= n; ++i)
23 |             scanf("%d", &cuts[i]);
24 |         cuts[0] = 0;
25 |         cuts[n + 1] = 1;
26 |         memset(dp, -1, sizeof(dp));
27 |         printf("The minimum cutting is %d.\n",
   |             solve(0, n + 1));
28 |     }
29 |     return 0;
30 | }

```

7.7 stringDP

• Edit distance

S_1 最少需要經過幾次增、刪或換字變成 S_2

$$dp[i][j] = \begin{cases} i+1 & \text{if } j = -1 \\ j+1 & \text{if } i = -1 \\ \min \begin{cases} dp[i-1][j-1] \\ dp[i][j-1] \\ dp[i-1][j] \end{cases} & \text{if } S_1[i] = S_2[j] \\ \min \begin{cases} dp[i-1][j-1] \\ dp[i][j-1] \\ dp[i-1][j] \end{cases} + 1 & \text{if } S_1[i] \neq S_2[j] \end{cases}$$

• Longest Palindromic Subsequence

$$dp[l][r] = \begin{cases} 1 & \text{if } l = r \\ dp[l+1][r-1] & \text{if } S[l] = S[r] \\ \max\{dp[l+1][r], dp[l][r-1]\} & \text{if } S[l] \neq S[r] \end{cases}$$

7.8 TreeDP 有幾個 path 長度為 k

```

1 | #define maxn 50005
2 | #define maxk 505
3 | //dp[u][u]的child且距離u長度k的數量]
4 | long long dp[maxn][maxk];
5 | vector<vector<int>>> G;
6 | int n, k;
7 | long long res = 0;
8 | void dfs(int u, int p) {
9 |     //u自己
10 |     dp[u][0] = 1;
11 |     for (int v: G[u]) {
12 |         if (v == p)
13 |             continue;
14 |         dfs(v, u);
15 |         for (int i = 1; i <= k; ++i) {
16 |             //子樹v距離i - 1的等於對於u來說距離i的
17 |             dp[u][i] += dp[v][i - 1];
18 |         }
19 |     }
20 |     //統計在u子樹中距離u為k的數量
21 |     res += dp[u][k];
22 |     //統計橫跨u但還是在u的子樹中合計長度為k的:
23 |     //考慮u有一子節點v，在v子樹中距離v長度為x的
24 |     //以及不在v子樹但在u子樹中(這樣才會是橫跨u)且距離u長度為k
   |     - x - 1的
25 |     //共有0.5 * (dp[v][x] * (dp[u][k - x - 1] -
   |     dp[v][k - x - 2]))
26 |     //以上算式是重點，可使複雜度下降，否則枚舉一定超時
27 |     //其中 dp[u][k - x - 1]是所有u子樹中距離u為k - x
   |     - 1的節點
28 |     // - dp[v][k - x -
   |     2]是因為我們不要v子樹的節點且距離u為k - x -
   |     1的(要v子樹以外的)，
29 |     //那些點有dp[v][k - x - 2]，最後0.5是由於計算中i
   |     -> j以及j -> i(i、j是不同節點)
30 |     //都會被算一遍，所以要 * 0.5
31 |     long long cnt = 0;
32 |     for (int v: G[u]) {
33 |         if (v == p)
34 |             continue;
35 |         for (int x = 0; x <= k - 2; ++x) {
36 |             cnt += dp[v][x] * (dp[u][k - x - 1] -
   |                 dp[v][k - x - 2]);
37 |         }
38 |     }
39 |     res += cnt / 2;
40 | }
41 | int main() {
42 |     scanf("%d %d", &n, &k);
43 |     G.assign(n + 5, vector<int>());
44 |     int u, v;
45 |     for (int i = 1; i < n; ++i) {
46 |         scanf("%d %d", &u, &v);
47 |         G[u].emplace_back(v);
48 |         G[v].emplace_back(u);
49 |     }
50 |     dfs(1, -1);
51 |     printf("%lld\n", res);
52 |     return 0;
53 | }

```

7.9 TreeDP reroot

```

1 | /*Re-root經典題
2 | 1. 選0作為root
3 | 2. 以0為root去求出所有節點的subtreeSize
4 | 3. 觀察到re-root後的關係式
5 | 配合思考圖片
6 | f(0)與f(2)的關係
7 | f(2) = f(0) + a - b
8 | a = n - b, (subtree(2)以外的節點)
9 | b = subtreeSize(2), (subtree(2))
10 | 所以f(n)是n為root到所有點的距離

```

```

11 f(2) = f(0) + n - 2 * subtreeSize(2)
12 這就是快速得到答案的轉移式
13 f(child) = f(parent) + n - 2 * subtreeSize(child)
14 流程
15     1. root = 0去求各項subtreeSize
16     2. 求f(root)
17     3. 以f(0)去求出re-root後的所有f(v), v != 0
18 整體來說
19 暴力解 O(n ^ 2)
20 re-root dp on tree O(n + n + n) -> O(n)*/
21 class Solution {
22 public:
23     vector<int> sumOfDistancesInTree(int n,
24         vector<vector<int>>& edges) {
25         this->res.assign(n, 0);
26         G.assign(n + 5, vector<int>());
27         for (vector<int>& edge: edges) {
28             G[edge[0]].emplace_back(edge[1]);
29             G[edge[1]].emplace_back(edge[0]);
30         }
31         memset(this->visited, 0,
32             sizeof(this->visited));
33         this->dfs(0);
34         memset(this->visited, 0,
35             sizeof(this->visited));
36         this->res[0] = this->dfs2(0, 0);
37         memset(this->visited, 0,
38             sizeof(this->visited));
39         this->dfs3(0, n);
40         return this->res;
41     }
42 private:
43     vector<vector<int>> G;
44     bool visited[30005];
45     int subtreeSize[30005];
46     vector<int> res;
47     //求subtreeSize
48     int dfs(int u) {
49         this->visited[u] = true;
50         for (int v: this->G[u]) {
51             if (!this->visited[v]) {
52                 this->subtreeSize[u] += this->dfs(v);
53             }
54         }
55         //自己
56         this->subtreeSize[u] += 1;
57         return this->subtreeSize[u];
58     }
59     //求res[0], 0到所有點的距離
60     int dfs2(int u, int dis) {
61         this->visited[u] = true;
62         int sum = 0;
63         for (int v: this->G[u]) {
64             if (!visited[v]) {
65                 sum += this->dfs2(v, dis + 1);
66             }
67         }
68         //要加上自己的距離
69         return sum + dis;
70     }
71     //算出所有的res
72     void dfs3(int u, int n) {
73         this->visited[u] = true;
74         for (int v: this->G[u]) {
75             if (!visited[v]) {
76                 this->res[v] = this->res[u] + n - 2 *
77                     this->subtreeSize[v];
78                 this->dfs3(v, n);
79             }
80         }
81     }
82 }

```

```

1 /*概念基本上與LIS相同，但不能用greedy的LIS，所以只能用dp版LIS
2 但有個問題是dp版要O(n^2)
3 n最大200000一定超時，所以這題要改一下dp的LIS
4 在DP版中有一層迴圈是要往前搜height[j] < height[i](j
5     in 1 ~ i - 1)的然後挑B[j]最大的
6 這for loop造成O(n ^ 2)
7 注意到子問題是在1 ~ i - 1中挑出B[j]最大的
8 這一步可以用線段樹優化
9 所以最後可以在O(nlogn)完成*/
10 #define maxn 200005
11 long long dp[maxn];
12 long long height[maxn];
13 long long B[maxn];
14 long long st[maxn << 2];
15 void update(int p, int index, int l, int r, long long
16     v) {
17     if (l == r) {
18         st[index] = v;
19         return;
20     }
21     int mid = (l + r) >> 1;
22     if (p <= mid)
23         update(p, (index << 1), l, mid, v);
24     else
25         update(p, (index << 1) + 1, mid + 1, r, v);
26     st[index] = max(st[index << 1], st[(index << 1) +
27         1]);
28 }
29 long long query(int index, int l, int r, int ql, int
30     qr) {
31     if (ql <= l && r <= qr)
32         return st[index];
33     int mid = (l + r) >> 1;
34     long long res = -1;
35     if (ql <= mid)
36         res = max(res, query(index << 1, l, mid, ql,
37             qr));
38     if (mid < qr)
39         res = max(res, query((index << 1) + 1, mid +
40             1, r, ql, qr));
41     return res;
42 }
43 int main() {
44     int n;
45     scanf("%d", &n);
46     for (int i = 1; i <= n; ++i)
47         scanf("%lld", &height[i]);
48     for (int i = 1; i <= n; ++i)
49         scanf("%lld", &B[i]);
50     long long res = B[1];
51     update(height[1], 1, 1, n, B[1]);
52     for (int i = 2; i <= n; ++i) {
53         long long temp;
54         if (height[i] - 1 >= 1)
55             temp = B[i] + query(1, 1, n, 1, height[i]
56                 - 1);
57         else
58             temp = B[i];
59         update(height[i], 1, 1, n, temp);
60         res = max(res, temp);
61     }
62     printf("%lld\n", res);
63     return 0;
64 }

```