ECNU ICPC

Team Reference Document

FORE1GNERS March 2019

Contents

```
ΑII
1.2
13
 1.4
 1.5
 16
1.7
1.8
1.9
1.10
1.11
1.12
 1.13
1.14
1.15
1.16
1.17
 1.18
1.19
1.20
1.21
1.22
1.23
 1.24
1.25
1.26
1.27
1.28
1.29
1.30
```

1 All

1.1 0_to_latex

```
#include <iostream>
#include <fstream>
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm> //
#include <filesystem>
namespace fs = std::filesystem;
int main() {
    const std::string output_filename = "Ooutput_latex_sections.tex";
    std::ofstream outfile(output_filename);
    if (!outfile.is_open()) {
        std::cerr << "Failed to open output file." << std::endl;
        return 1;
    for (const auto& entry : fs::directory iterator(".")) {
        if (entry.is_regular_file() && entry.path().extension() == ".cpp") {
             std::string filename = entry.path().filename().string();
             std::string basename = filename.substr(0, filename.size() - 4);
             if(filename=""0_to_latex.cpp") continue;
             \operatorname{std}::\operatorname{transform}(\operatorname{basename.begin}(), \operatorname{basename.end}(), \operatorname{basename.begin}(),
                              [](unsigned char c){ return std::toupper(c); });
             std::string subsection_title = basename;
             std::replace(subsection_title.begin(), subsection_title.end(), '-', '');
```

1.2 2

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
void solve(){
    int n;
    cin>>n;
    vector < int > a(n+1);
    long long ans=0;
    for (int i=1; i \le n; i++){
        cin>>a[i];
        ans = a[i];
    map<int, int> maa;
    int mxx=0;
    int lenn=0;
    for (int i=1; i \le n; i++){
        maa[a[i]]++;
        if (maa[a[i]]>=2&&a[i]>mxx){
            mx = a[i];
        a[i]=mxx;
        ans+=a[i];
    map<int, int> ma;
    int mx=0:
    int len=0;
    for (int i=1; i \le n; i++){
        ma[a[i]]++;
        if(ma[a[i]]==2\&\&a[i]>mx){
            ans+=111*(2*n-2*i+len+3)*(len)/2*mx;
        else if (ma[mx]>=2){
            len+=1;
    ans+=111*(len+1)*(len)/2*mx;
    cout << ans << '\n';
int main(){
    freopen("1.in","r",stdin);
    freopen("2.out","w",stdout);
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0);
    int t;
    cin>>t:
    while(t--){
        solve():
    return 0;
```

1.3 3

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

void solve(){
   int n;
```

```
cin>>n;
    vector < int > a(n+1);
    long long ans=0;
    bool flag=1;
    for(int i=1;i \le n;i++){
        cin>>a[i];
         ans+=a[i];
    map<int,int> maa;
    int mxx=0:
    int lenn=0;
    for(int i=1; i \le n; i++){
        maa[a[i]]++;
         if (maa[a[i]]>=2&&a[i]>mxx){
             mxx=a [ i ];
        a[i]=mxx;
        ans+=a[i];
    map<int, int> ma;
    int mx=0:
    int len=0;
    for(int i=1;i \le n;i++){
        ma[a[i]]++;
         i f (ma[a[i]] == 2\&\&a[i] > mx) {
             ans+=111*(2*n-2*i+len+3)*(len)/2*mx;

    \max_{i=1}^{m} [i];

         else if (ma[mx]>=2){
len+=1;
    ans+=111*(len+1)*(len)/2*mx;
    cout<<ans<<'\n';
int main(){
    freopen("1.in","r",stdin);
freopen("2.out","w",stdout);
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0);
    int t;
    cin>>t;
    while(t--){
        solve();
    return 0;
```

1.4 A_Access_Denied

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
string s;
//string res;
bool fl1;//len
char ans[30];
char c[70];
int main(){
    for (int i=0; i<26; i++){}
        c[i]='A'+i;
    for (int i=26; i<52; i++){
        c[i] = 'a' + i - 26;
    for(int i=52; i<62; i++){}
        c[i] = '0' + i - 52;
    ans[1] = 'A';
    cout \ll ans[1] \ll endl;
    int idx=1,d;
    char cc;
```

```
for(int i=1; i <=20; i++){}
    cin>>s>>s;
    if(s[0]=='G'){
         return 0;
    } cin>>cc>>d>>s;
    if (d==5){
idx++;
         ans[idx]='A';
         for (int i=1; i \leq idx; i++){
            cout<<ans[i];
         cout<<endl;
         break;
int len=idx;idx=1;
for(int i=1;i \le len;i++){}
    int maxn=0;
    char ansc:
    for(int j=0; j<62; j++){}
         ans[i]=c[j];
         for (int k=1;k\leq len;k++){
             cout<<ans[k];
         cout<<endl;
         cin>>s>>s;
         if(s[0] == 'G'){
             return 0;
         } cin>>cc>>d>>s;
         if(d>maxn){
             maxn=d;
             ansc=c[j];
    ans[i]=ansc;
```

1.5 A_Simple_Task

```
#include <bits/stdc++h>
using namespace std;
int n,m;
vector<int> ne[20];
int dp[(1<<19)][19];
int main(){
   ios::sync_with_stdio(0);
   cin.tie(0),cout.tie(0);
   cin.>n>>n;
   while(m-){
      int u,v;
      cin>u>v;
      ve[u].push_back(v);
      ve[v].push_back(u);
}
```

1.6 B

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

void solve(){
  long long n;
   cin>>n;
  long long bmax=0,bmin=0;
  for (int i=0;i<=77;i++){</pre>
```

1.7 B_The_Human_Equation

```
#include <bits/stdc++.h>
#define int long long
using namespace std;
int n;
void solve(){
    cin>>n;
    int x=0;
    int y;
    vector<int> vec;
   for (int i=1; i \le n; i++){
        cin>>y;
        if (!y) continue;
        if (x*y>=0){
            x+=y;
        else{
             vec.push_back(x);
            x=v:
    if(x) vec.push_back(x);
    //for(auto v:vec){
          cout<<v<' ';
    //cout<<'\n';
    int m=vec.size();
    if (m==0){
        cout<<0<<'\n';
    else if (m=1){
        cout << abs(vec[0]) << '\n';
    else if (m==2){
        cout < max(abs(vec[0]), abs(vec[1])) < '\n';
        //cout \ll abs(abs(vec[0]) - abs(vec[1])) \ll '\n';
        priority_queue<pair<int,int>,vector<pair<int,int>> , greater<pair<int,int>>> q;
        vector < int > l(m+10), r(m+10), val(m+10), vis(m+10);
        for (int i=1; i \le m; i++)
            l[i]=i-1;
            r[i]=i+1;
             val[i]=abs(vec[i-1]);
         l[m+1]=m; r[0]=1;
        for (int i=1; i < m; i++){
            q.push({abs(vec[i-1],i)});
        int ans=0;
        while(q.size()){
             pair<int,int> pos=q.top();
            q.pop();
```

```
int v=val[id],id=pos.second;
            if(vis[id]) continue;
            vis[id]=1;
            if(v<=ans){
                int ll=l[id], rr=r[id];
                r[11]=rr;
1[rr]=11;
                continue;
            int ll=l[id], rr=r[id];
            if(11){
                vis[rr]=1;
signed main(){
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0), cout.tie(0);
    int t;
   cin>>t:
    while (t--) {
        solve()
    return 0;
```

1.8 D

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int N=5e3+10;
int n,w[N],p[N],a[N];
vector<vector<int>> ne(N);
int main(){
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0),cout.tie(0);
    cin>>n;
    for(int i=1;i<=n;i++){
        cin>>w[i];
    }
    for(int i=1;i<=n;i++){
        cin>>a[i];
        ne[a[i]].push_back(i);
}
```

1.9 D_Good_Trip

```
//https://codeforces.com/problemset/problem/1925/D
#include <bits/stdc++h>
#define int long long
using namespace std;

const int mod=le9+7;
int n,m,k;

long long qmi(long long a,long long b){
    long long res=1;
    while (b){
        if (b&1) res=res*a%mod;
        a=a*a%mod;
        b>=l;
    }
    return res;
```

```
long long inv(long long x){
    return qmi(x,mod-2);
void solve(){
    cin>>n>>m>>k:
    int res=0:
    for (int i=1; i \leq m; i++){
         int u, v, w;
         cin>>\!\!u>\!\!>\!\!v>\!\!>\!\!w;
         res+=w:
         res%=mod;
    int num=n*(n-1)/2;
    nun∜≔mod;
    int a,b;
    a=k:
    b=1;
    int res1=1;
    int fenmu=qmi(num, k);
    int fenzi=qmi(num-1,k);
    if (num==1) fenzi=1;
    int res3=0;
    int ans=(k*res%mod)*inv(num)%mod;
    if(!res) {cout<<ans<<'\n';return;}</pre>
    for (int i=1; i \le k; i++){
         res1=((res1*a)/mod)*inv(b)/mod;
         a--;b++;
         //if(num-1)res2*=inv(num-1);
         //res2%=mod;
         int res2= qmi(inv(num),i);
         res2=res2*qmi((num-1)*inv(num)%mod,k-i)%mod;
         ans=ans+(((res1*res2)\%mod)*m\%mod)*((i*(i-1)\%mod)*inv(2)\%mod)\%mod;
         //cout<<res1<<' '<<res2<<' '<<ans<<'\n';
         //cout << (res+(i*i-i)*inv(2)) mod < '\n';
         //cout<<res1<<' '<<res2<<' '<<ans/mod<<'\n';
         ans‰mod;
    {\color{red} \textbf{cout}}{<\!\!<\!\!<\!\!\!<\!\!<\!\!\!<\!\!\!\cdot\!\!\setminus\!\! n\,\!\!\!'}\,;
}
signed main(){
    ios::sync_with_stdio(0);
    \mathtt{cin.tie}(0)\,, \mathtt{cout.tie}(0)\,;
    int t;
    cin>>t;
    while(t--){
         solve();
    return 0:
```

1.10 D_Slimes

```
#include <bits/stdc++.h>
#define int long long
using namespace std;
const int N=3e5+10;
\mathrm{int}\ \mathbf{a}\left[ N\right] ;
int ans[N];
bool v[N];
void solve(){
     cin>>n;
     for(int i=1;i \le n; i++) cin >> a[i];
    for (int i=1;i<=n;i++) ans[i]=le18,v[i]=0;
priority_queue<pair<int,int>,vector<pair<int,int>>,q;
priority_queue<int,vector<int>,greater<int>> qq;
     int res=0,ress=0;
     for(int i=1;i \le n;i++){
          while(q.size()&q.top().first+res = [i]){
               v[i-(q.top().second+ress)]=1;
               q.pop();
          while(qq.size()&&v[i-(qq.top()+ress)]){}
               qq.pop();
```

```
if(qq.size()){
            ans[i]=min(ans[i],qq.top()+ress);
        res+=a[i];
        ress++
        q.push({a[i]-res,1-ress});
        qq.push(1-ress);
    while(q.size()) q.pop();
    while(qq.size()) qq.pop();
    for (int i=1; i \le n; i++) v[i]=0;
    //priority_queue<pair<int,int>,vector<pair<int,int>>,greater<pair<int,int>>> q;
    res=0, ress=0:
    for (int i=n; i>=1; i--) {
        \label{eq:while(q.size()&&q.top().first+res} \\ \Leftarrow a[i]) \\ \{
            v[i+q.top().second+ress]=1;
            q.pop();
        while(qq.size()&&v[i+qq.top()+ress])
            qq.pop();
        if (q. size()) {
            ans[i]=min(ans[i],qq.top()+ress);
        res+=a[i];
        q.push({a[i]-res,1-ress});
        qq.push(1-ress);
    for (int i=1; i \le n; i++){
        if(ans[i]==le18) cout << -l << ' ';
        else cout<<ans[i]<<' ';
    cout<<'\n';
signed main(){
   ios::sync with stdio(0);
    cin.tie(0), cout.tie(0);
   int t;
    cin>>t:
    while(t--){
        solve();
```

1.11 D_XOR_Counting

```
#include <bits/stdc++.h>
 using namespace std;
 const int mod=998244353;
map<long long ,long long > cnt,sum;
long long dfs(long long x){
      if(cnt[x]) return sum[x]%mod;
      if (x%2){
             dfs(x/2);
             \operatorname{cnt}[x] = \operatorname{cnt}[x/2];
             \operatorname{sum}[x] = \operatorname{sum}[x/2] + \operatorname{cnt}[x/2];
             \operatorname{sum}[x]\% = \operatorname{mod};
      else{
             \frac{dfs(x/2)}{dfs(x/2-1)};
             \operatorname{cnt}[\mathbf{x}] = \operatorname{cnt}[\mathbf{x}/2] + \operatorname{cnt}[\mathbf{x}/2-1];
             sum[x] = (sum[x/2] + sum[x/2-1])*2;
             \operatorname{sum}[x]\% = \operatorname{mod};
      return sum[x];
void solve(){
      long long n,m;
```

```
cin>>n>>m;
    long long ans=0;
    if (m==1){
        ansin;
        //cout<<n<<'\n';
    else if (m>=3){
        if (n%2){
            ans=(n+1)/2;
            ans%=mod;
            ans*=ans:
            ans%=mod;
        else{
            ans=n/2;
            ans%=mod;
            ans=ans*(ans+1)%mod;
    else{
        ans=dfs(n);
    cout << ans mod <' \n';
signed main(){
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0), cout.tie(0);
   cin>>t;
    cnt[0] = 1;
   sum[0]=0;
    while (t--) {
        solve();
    return 0;
```

1.12 E_Useless_for_LISE_\(\mathbb{M}\)_LIS_\(\mathbb{M}\)

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
void solve(){
    int n;
    cin>>n;
    \begin{array}{l} \text{vector} < \text{int} > \text{ a(n+1),dp(n+1);} \end{array}
    vector < int > len(n+2);
    for (int i=1; i \le n; i++) len [i]=2e9;
    for(int i=1;i \le n; i++) cin >> a[i];
    int maxn=0;
    for (int i=1; i<=n; i++){
int l=0, r=i;
         while(l < r){
              int mid=(l+r+1)>>1;
              if(len[mid]<a[i]) l=mid;
else r=mid-1;
         dp[i]=l+1;
         \max \max(\max, dp[i]);
         len[1+1]=min(len[1+1],a[i]);
     for (int i=1; i \le n; i++){
         len[i]=0;
    len [maxn+1]=2e9;
    set<int> se;
    for(int i=n; i>=1; i--){
         if(a[i] < len[dp[i]+1]){
              len[dp[i]]=max(len[dp[i]],a[i]);
              se.insert(i);
    cout<<se.size()<<'\n';
    for(auto x:se){
         cout<<x<'
```

```
} cout<('\n';
}
int main(){
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0);
    int t;
    cin>>t;
    while(t--){
        solve();
    }
    return 0;
}
```

1.13 F

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
void solve(){
    int n,k;
    cin>>n>>k;
    vector < int > a(n);
    cin>>a[0];
    a[0]+=k*3;
    for(int i=1;i < n;i++){
        cin>>a[i];
    priority_queue<pair<int,int>,vector<pair<int,int>>,greater<pair<int,int>>> q1,q2;
    for (int i=1; i < n; i++){
        //q.push();
        if(a[i]<a[0]) q1.push({a[i],0});
        else q2.push(\{a[i],0\});
    int res=k;
    int ans=q2.size();
    while(q2.size()){}
        pair<int, int> pos=q2.top();
        int x=pos.first,time=pos.second;
        q2.pop();
        if(res){
            res--:
            time+=1;
            if(x>a[0]) q2.push(\{x,time\});
            continue;
        if(!q1.size()) break;
        pair<int,int> ver=q1.top();
        int y=ver.first,tim=ver.second;
        q1.pop();
x--,time+=1;
        y+=2;
        tim+=1;
        if (y>a[0]) break;
        if(tim < k) q1.push({y,tim});
        if(x>a[0]\&\&time<k) q2.push(\{x,time\});
        if(\mathbf{x} \in [0]){
            ans--;
    cout<<ans<<'\n';
int main(){
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0);
    solve();
    return 0;
```

1.14 F_Earn_to_Advance

#include <bits/stdc++.h>

```
#define int long long
#define PIII pair<pair<int,int>,pair<int,int>>>
using namespace std;
const int N=81:
int n:
int a[N][N];
int r[N][N], dw[N][N];
\label{eq:local_local_problem} $$ // \inf \ d[N][N][N][N]; $$ \max \sup e< \inf, \ \inf, \ \inf, \ \inf, \ \inf>, \inf d; $$ 
signed main(){
     ios::sync_with_stdio(0);
     cin.tie(0), cout.tie(0);
     cin>>n:
     //memset(dp,0x3f,sizeof dp);
     for (int i=1; i \le n; i++){
          for (int j=1; j \le n; j++){
               cin>>a[i][j];
     for(int i=1;i \le n;i++){
          for(int j=1; j \le n; j++){
               cin>>r[i][j];
     for (int i=1; i < n; i++){
          for(int j=1;j<=n;j++){}
               cin>>dw[i][j];
     for (int i=1; i \le n; i++){
         for (int j=1; j \le n; j++){
               //d[i][j][i][j]=0;
               d[{i,j,i,j}]=0;
     //return 0;
     for (int i=n; i>=1; i--) {
         for(int j=n; j>=1;j--){
               for(int k=n; k>=i; k--){
                    for(int l=n; l>=j; l--){
                         if(k=i&&l=j) continue;
                         d[\{i,j,k,l\}]=1e18;
                         /\!/\operatorname{if}(i\!<\!\!n)d[\,i\,][\,j\,][\,k\,][\,l]\!=\!\!\min(d[\,i\,][\,j\,][\,k\,][\,l\,],d[\,i\,+\,l\,][\,j\,][\,k\,][\,l\,]\!+\!\!dw[\,i\,][\,j\,])\,;
                         i\,f\,(j\!<\!\!n\!k\!k\!j\!+\!k\!<\!\!=\!l\,)d[\{i\,,j\,,k\,,l\}]\!=\!\!\min(d[\{i\,,j\,,k\,,l\,\}]\,,d[\{i\,,j\!+\!1\!,\!k\,,l\}]\!+\!r\,[\,i\,][\,j\,])\,;
         }
     //\text{cout} << d[\{1,1,1,3\}] << '\n';
     //return 0;
     priority_queue<PIII, vector<PIII >,greater<PIII>>q;
     q.push(\{\{0,0\},\{1,1\}\});
     while(q.size()){}
          PIII pos=q.top();
         q.pop();
          int t=pos.first.first;
          int v=pos.first.second;
          int x=pos.second.first;
          int y=pos.second.second;
          //cout<<x<' '<<y<' '<<t<'\n';
          if (x=n&&y=n) {
               \textcolor{red}{\textbf{cout}} \!\! < \!\!\! t \!\! < \!\!\! < \!\!\! ' \! \setminus \!\! n \, ' \, ;
               break:
          for(int i=x; i<=n; i++){
               for(int j=y; j<=n; j++){
                    if(i=x&kj=y) continue;
                    /\!/ int \ res\!\!=\!\!d[x][y][i][j];
                    int res=d[\{x,y,i,j\}];
                    int ress=(res+v)/a[x][y];
                    if((res+v)\%a[x][y]){}
                         ress+=1;
```

```
\label{eq:push} \left. \begin{array}{c} \\ \text{q.push}(\{\{t+ress+(i-x)+(j-y)\,,v+ress*a[x][y]-res\},\{i\,,j\}\});\\ \\ \\ \} \\ \\ \end{array} \right\}
```

1.15 G copy

```
#include <bits/stdc++h>
using namespace std;

set<int> pre[500010], suf[500010];

void solve(){
    int n,m;
    cin>>n>m;
    vector<int> a(n+1);

    for(int i=1;i<=n;i++){
        cin>>a[i];
    }
    for(int i=1;i<=n;i++){
        int main(){
        ios::sync_with_stdio(0);
        cin.tie(0);
        solve();
        return 0;
}</pre>
```

1.16 G

```
#pragma GCC O(3)
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int unit;
struct node{
    int l,r;
    int id:
    bool operator<(const node &x) const {
         if(l/unit!=x.l/unit) return l<x.l;
         if ((1/unit)&1){
             return r x.r;
         return r>x.r;
};
void solve(){
    int n,m;
    cin>>n>m;
    unit=sqrt(n);
    vector < int > a(n+1);
    vector<node> q(m+1);
    vector<int> ans(m+1);
    for (int i=1; i \le n; i++){
         cin>>a[i];
    for (int i=1; i \leq m; i++){
         cin>\!\!>\!\!q[\,i\,]\,.\,l>\!\!>\!\!q[\,i\,]\,.\,r\,;
         q[i].id=i;
    sort(q.begin()+1,q.end());
    map<int, int> ma;
    priority_queue<int, vector<int>,less<int>> qu;
    auto del = [\&] (int x) -> void {
         ma[x]++;
    auto add = [\&] (int x) -> void {
```

```
if(ma[x]==0){
             qu.push(x);
         else{
             ma[x] - -;
    auto check = [&] () -> int {
  vector<int> vec;
         int res=-1;
         int a1=0, a2=0, a3=0;
         while(qu.size()){
              int x=qu.top();
              qu.pop();
              if (ma[x]) {
                  ma[x]--;
                  continue;
             if(!a1){
              else{
                  if (!a2) {
a2=x;
                  else{
                       if(!a3){
                           a3=x;
                       else{
                           vec.push_back(a1);
                           a1=a2, a2=a3, a3=x;
              if(a3){
                  if(a2+a3>a1){
res=a2+a3+a1;
                       break:
         if(a1) vec.push_back(a1);
         if (a2) vec.push back(a2);
         if (a3) vec.push_back(a3);
         for(auto x:vec){
             qu.push(x);
         return res;
    for (int i=1; i < n; i++){
         add(a[i]);
    for (int i=1, l=1, r=0; i < m; i++)
         while (l>q[i].l) del(a[--l]);
         while (r < q[i].r) del(a[++r]);
         \label{eq:while(l<q[i].l)} while(l<q[i].l) \ add(a[l++]);
         while (r>q[i].r) add (a[r--]);
         ans[q[i].id]=check();
    for (int i=1; i < m; i++){
         cout \ll ans[i] \ll ' n';
int main(){
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0);
    solve();
    return 0;
```

1.17 M_BpbBppbpBB

#include <bits/stdc++.h>

```
using namespace std;
const int N=1e3+10;
\mathrm{int}\ \mathbf{a}\left[ N\right] \left[ N\right] ;
bool v[N][N];
int s[N][N];
int dx[4] = \{1,1,-1,-1\};
int dy[4] = \{1,-1,1,-1\};
int ansb, ansp;
int ax[24] = \{3,3,4,4,4,4,5,5,5,5,6,6,3,3,4,4,4,4,5,5,5,5,6,6,6\};
\text{int } \mathbf{ay}[24] \!=\! \{4,5,3,4,5,6,3,4,5,6,4,5,11,12,10,11,12,13,10,11,12,13,11,12\};
int \mathbf{bx}[12] = \{7,7,8,8,8,8,9,9,9,9,10,10\};
int by[12] = \{4,5,3,4,5,6,3,4,5,6,4,5\};
bool checkk(int x, int y){
             if (x<1||x>n||y<1||y>m) return 0;
             else return 1;
int sol(int xx, int yy, int x, int y){
             return s[xx][yy] - s[x-1][yy] - s[xx][y-1] + s[x-1][y-1];
int check(int x, int y){
             if(checkk(x+16,y+9)){
                           int x3=x+16;
                           int y3=y+9;
                           int x4=x,y4=y;
                          //x4=x+x2-x3,y4=y+y2-y3;
                           if(sol(x3,y3,x4,y4)!=146) return 0;
                           bool fl=1:
                          for (int i=0; i<24; i++){
                                        if(a[x+ay[i]][y+ax[i]]) {fl=0;break;}
                           if(fl) return 1;
             if(checkk(x+9,y+16)){
                           int x3=x+9;
                           int y3=y+16;
                          int x4=x,y4=y;
                          //x4=x+x2-x3,y4=y+y2-y3;
                           if(sol(x3,y3,x4,y4)!=146) return 0;
                           bool fl=1;
                           for(int i=0; i<24; i++){}
                                        //cout<<i<
                                         //cout<<x+ax[i]<<' '<<y+ay[i]<<'\n';
                                        if(a[x+ax[i]][y+ay[i]]) {fl=0;break;}
                          if(fl) return 2;
             return 0;
void cover(int x, int y, int fl){
             int x2=x+16;
             int y2=y+9;
             if(fl==2) x2=x+9,y2=y+16;
             for (int i=x; i!=x2; i++){
                          for(int j=y; j!=y2; j++){
                                     v[i][j]=1;
            }
bool check1(int x,int y,int dxx,int dyy){
             int xx=x+dxx*13,yy=y+dyy*9;
             if(!checkk(xx,yy)) return 0;
             int xxx=x+dxx*3,yyy=y+dyy*2;
             \hspace{0.1cm} \hspace
             if(sol(max(xxx+dxx,xx),max(y,yy),min(xxx+dxx,xx),min(y,yy))!=88)\ return\ 0;\\
             for (int i=0; i<12; i++){
                           if(a[x+dxx*bx[i]][y+dyy*by[i]]) return 0;
             return 1;
```

```
void cover1(int x, int y, int dxx, int dyy){
    int xx=x+dxx*13,yy=y+dyy*9;
    int xxx=x+dxx*3,yyy=y+dyy*2;
    for (int i=x; i!=xxx; i+=dxx) {
        for(int j=y; j!=yyy; j+=dyy){
             v[i][j]=1;
    for (int i=xxx+dxx; i!=xx; i+=dxx) {
        for(int j=y; j!=yy; j+=dyy){
             v[i][j]=1;
bool check2(int x, int y, int dxx, int dyy){
    int xx=x+dxx*9,yy=y+dyy*13;
    if (!checkk(x+dxx*9,y+dyy*13)) return 0;
    int xxx=x+dxx*2,yyy=y+dyy*3;
    if (sol(max(xxx,x),max(yyy,y),min(xxx,x),min(yyy,y))!=12) return 0;
    if(sol(max(xx,x),max(yyy+dyy,yy),min(xx,x),min(yyy+dyy,yy))!=88) return 0;
    for (int i=0; i<12; i++)
        if(a[x+dxx*by[i]][y+dyy*bx[i]]) return 0;
    return 1;
void cover2(int x, int y, int dxx, int dyy){
    int xx=x+dxx*9,yy=y+dyy*13;
    int xxx=x+dxx*2,yyy=y+dyy*3;
    for (int i=x; i!=xxx; i+=dxx) {
         for(int j=y; j!=yyy; j+=dyy){
             v[i][j]=1;
    for(int i=x; i!=xx; i+=dxx){
        for(int j=yyy+dyy; j!=yy; j+=dyy){
            \mathbf{v}[\mathbf{i}][\mathbf{j}]=1;
int main(){
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0), cout.tie(0);
    cin>>n>>m;
    for (int i=1; i \le n; i++){
        for (int j=1; j < m; j++){
             char c;
             cin>>c;
             if(c='#') a[i][j]=1;
             else \mathbf{a}[\mathbf{i}][\mathbf{j}]=0;
             s[i][j]=s[i-1][j]+s[i][j-1]-s[i-1][j-1]+a[i][j];
    for (int i=1; i \leq n; i++){
        for (int j=1; j < m; j++){
             if(v[i][j]) continue;
             int x=check(i,j);
             if(x){
                 cover(i,j,x);
                 ansb++;
                 break;
             if(v[i][j]) continue;
             for (int k=0; k<4; k++){
                 bool fl=check1(i,j,dx[k],dy[k]);
                 if(fl){
                      cover1(i,j,dx[k],dy[k]);
                      break;
             if(v[i][j]) continue;
             for (int k=0; k<4; k++){
                 bool fl=check2(i,j,dx[k],dy[k]);
                 if(f1){
```

```
cover2(i,j,dx[k],dy[k]);
ansp++;
break;
}
}
}

cout<<ansp<" "<ansp<'\n';
}</pre>
```

1.18 pai

```
#include <bits/stdc++.h>
#include <sys/time.h>
using namespace std;
int main(){
        struct timeval s1,s,e; //
        int t1, t2;
        for(int i=1; i <=10000; ++i){
                system("shujv.exe");//
                gettimeofday(&s1,NULL);
                system("1.exe"); /
                gettimeofday(&s,NULL);
                system("2.exe");//
                gettimeofday(&e,NULL);
                t1=(s.tv_sec-s1.tv_sec)*1000+(s.tv_usec-s1.tv_usec)/1000; //
                t2=(e.tv_sec-s.tv_sec)*1000+(e.tv_usec-s.tv_usec)/1000; //
                if(system("fc 1.out 2.out")){
                        puts('WA");
                        return 0:
                else printf("AC, test point #%d, btime %dms ,baotime %dms\n",i,t1,t2);
```

1.19 Picture

```
#include <bits/stdc++.h>
#define pl tr<<1
#define pr tr<<1|1
using namespace std;
const int N=5e3+10;
int n;
struct segmentTree{
    long long sum;
}t [N<<4];
struct Line{
   long long l,r,h,flag;
\{line[N < < 1];
bool operator < (const Line a, const Line b){
    return a.h<b.h:
long long x[N < 1];
void pushup(int tr){
    t[tr].sum=(t[pl].sum+t[pr].sum);
void build(int 1,int r,int tr){
    t[tr].l=l,t[tr].r=r;
    if ( l==r) return;
    int mid=(1+r)>>1;
    build(l,mid,pl);
    build(mid+1,r,pr);
    return;
void update(int l,int r,int tr,int k){
    if(l \le x[t[tr].l] \& \& x[t[tr].r] \le r){
```

```
t[tr].sum=k;
         return;
    int mid=(t[tr].l+t[tr].r)>>1;
    if(l \leq x[t[tr].l]) update(l,r,pl,k);
    if(x[t[tr].r] < r) update(l,r,pr,k);
    pushup(tr);
int main(){
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0), cout.tie(0);
    cin>>n;
    for (int i=1; i <=n; i++){
int x2, y2, x3, y3;
         cin>>x2>>y2>>x3>>y3;
         line[2*i-1]=(Line)\{x2,x3,y2,1\};
        line[2*i]=(Line)\{x2,x3,y3,0\};
         x[2*i-1]=x2;
         x[2*i]=x3;
    n<<=1;
    \operatorname{sort}(x+1,x+1+n);
    sort(line+1,line+1+n);
    for (int i=1; i \le n; i++){
         cout <\!\!<\!\! line[i].l <\!\!<\!\! ' '<\!\!<\!\! line[i].r <\!\!<' '<\!\!<\!\! line[i].flag <\!\!<' \backslash n';
    int m=unique(x+1,x+1+n)-(x+1);
    build(1,m,1);
    long long ans=0;
    for (int i=1; i \le n; i++){
         update(line[i].l,line[i].l,1,line[i].flag);
         cout<<t[1].sum<<'\n';
         update(line[i].r,line[i].r,1,line[i].flag);
         cout << t[1].sum << ' '<< line[i+1].h-line[i].h << '\n';
         ans+=t[1].sum*(line[i+1].h-line[i].h);
    cout << ans << ' \ ';
```

1.20 P_1357_M

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int dp[100][100][2];
vector<int> sta;
int n,m,k;
int lowbit(int x){
    return x&-x;
int count(int x){
    int res=0;
    while(x) res++,x-=lowbit(x);
    return res;
int main(){
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0), cout.tie(0);
    cin>>n>>m>>k;
    //cout << "sta: \n";
    for (int i=0; i<(1<<m); i++){
        if(count(i) < = k){
             int res=(i>>(m-1))&1;
            dp[m][i][res]=1;
             sta.push_back(i);
             //cout<<i<<' '<<re><<'\n';
    for (int i=m+1; i < =n; i++){
        for(auto u:sta){
             int v=u>>1;//
             int v1=v+(1<<(m-1));//
```

```
dp[i][u][0]+=(dp[i-1][v][0]);
    dp[i][u][1]+=(dp[i-1][v][1]);
    if(count(v1)<=k)
        dp[i][u][0]+=dp[i-1][v1][0],dp[i][u][1]+=dp[i-1][v1][1];
}

//cout<"dp:\n";
int ans=0;
for(auto i:sta){
    int res=i&1;
    ans==dp[n][i>>1][res];
    //cout<(count(i)>1)+1<=k)<<' '<dp[n][i]0]<<' ';
    //cout<(count(i)>1)+1<=k)<<' '<dp[n][(i>>1)+(1<<(m-1))][res]</pre>
cout<<ans<''\n';
}
cout<<ans<''\n';
return 0;</pre>
```

1.21 P_1578_

```
#include <bits/stdc++h>
using namespace std;
const int N=5e3+10;
int main() {
```

1.22 P_5490_\|\|\|\|\|\|

```
#include <bits/stdc++.h>
\#define pl tr<<1
#define pr tr<<1|1
using namespace std;
const int N=1e5+10;
int n;
struct Line{
   long long l,r,h,v;
line[N<<1];
bool operator < (const Line a, const Line b){
    return a.h<b.h;
int x[N <<1];
struct segmentTree{
    long long l,r,cnt,len;
}t [N<<4];
void pushup(int tr){
    if(t[tr].cnt){
        t[tr].len=(x[t[tr].r+1]-x[t[tr].l]);
    else{
        t[tr].len=(t[pl].len+t[pr].len);
void build(int l,int r,int tr){
    t[tr].l=l,t[tr].r=r;
    if(l==r){
        t[tr].len=t[tr].cnt=0;
    int mid=(l+r)>>1;
    build(l,mid,pl);
    build(mid+1,r,pr);
```

```
void update(int l,int r,int tr,int k){
    if(l \le x[t[tr].l] \& \& x[t[tr].r+1] \le r){
        t[tr].cnt+=k;
        pushup(tr);
        return;
    int mid=(t[tr].l+t[tr].r)>>1;
    if(l \leq x[mid]) update(l,r,pl,k);
    if(x[mid+1]< r) update(l,r,pr,k);
    pushup(tr);
int main(){
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0), cout.tie(0);
    cin>>n;
    for (int i=1; i \le n; i++){
        int x2, y2, x3, y3;
        cin>>x2>>y2>>x3>>y3;
        line[2*i-1]=(Line)\{x2,x3,y2,1\};
        line[2*i]=(Line)\{x2,x3,y3,-1\};
        x[2*i-1]=x2;
        x[2*i]=x3;
    n<<=1;
    sort(x+1,x+1+n);
    sort(line+1, line+1+n);
    int m=unique(x+1,x+1+n)-(x+1);
    build(1,m-1,1);
    long long ans=0;
    for (int i=1;i \le n;i++){
        update(line[i].l,line[i].r,1,line[i].v);
        ans+=t[1].len*(line[i+1].h-line[i].h);
    cout<<ans<<'\n';
```

1.23 P_7835_Wdoi_3_MM_dreaming

```
#include <bits/stdc++.h>
#define int long long
using namespace std;
const int N=1e3+10;
int n,k;
struct node{
    int t,x,y;
a[N];
int gcd(int a, int b){
    return b?gcd(b,a%b):a;
int lcm(int a, int b){
    return a*b/\gcd(a,b);
signed main(){
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0), cout.tie(0);
    cin>>n>>k;
    for(int i=1;i <= k;i++){
        cin>>a[i].t>>a[i].x>>a[i].y;
    int ans=4e18;
    for(int i=1;i \le k;i++){
        for(int j=1; j< i; j++){}
            int lm=lcm(a[i].t,a[j].t);
            int resi=m/a[i].t;
            int resj=m/a[j].t;
            if((a[i].x+(resi-1)*a[i].y)\%n!=(a[j].x+(resj-1)*a[j].y)\%n){
                ans=min(ans,lm);
            if((a[i].x+(resi*2-1)*a[i].y)\%n!=(a[j].x+(resj*2-1)*a[j].y)\%n){
```

```
ans=min(ans,lm*2);
}
}
if(ans=4e18) cout<<"Mystia will cook forever...";
else cout<<ans-1<<'\n';
}
```

1.24 qfl_zzz⊠mex

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int N=1e5+10;
int n,x;
int a[N];
\quad \quad \text{queue}\!\!\!<\!\! \text{int}\!\!> q[N]\,;
int main(){
    ios::sync_with_stdio(0);
     cin.tie(0), cout.tie(0);
    cin>>n>>x;
     \quad \text{int } \mathbf{y}\!\!=\!\!\mathbf{sqrt}(2^*\mathbf{x})\!+\!10;
     int res=0;
     int ans=0;
     for (int i=1; i \le n; i++){
         cin>>a[i];
     for (int l=1,r=0; l <= n; l++){}
         if (r>n) break;
              res+=a[r];
              q[a[r]].push(r);
         int pre=1;
         for(int i=0;i \le y;i++){
              if(q[i].size()==0){
                   if(pre<r) ans+=(i*(r-pre));
                   break;
              int ne=q[i].front();
              if(ne>pre){
                   ans+=i*(ne-pre);
                   pre=ne;
         res-=a[1];
         q[a[1]].pop();
     cout << ans << ' \ ' \ ';
```

1.25 shujv

```
#include <bits/stdc++h>
using namespace std;
const int modn=le5;
int main(){
    freopen("1.in", "w", stdout);
    srand(time(0));
    int t=20000;
    cout<<t<\n';
    int res=200000;
    for(int time=1;time<=t;time++){
        if(!res){
            cout<\n';
            continue;
        }
        int n=(rand()%res)+1;
        res==n;</pre>
```

```
cout<n<'\n';
int a[n],b[n];
for(int i=0;i<n;i++){
    a[i]=(rand()%n)+1;
}
for(int i=0;i<n;i++) cout<<a[i]<<' ';
cout<<'\n';
}</pre>
```

1.26 Simple_Sum

```
#include <bits/stdc++.h>
#define int long long
using namespace std;
const int N=1e7+10;
int t;
int v[N];
int pri[N], cnt;
void shai(){
    for (int i=2; i < N; i++){
        if(!v[i]) \{v[i]=i; pri[++cnt]=i;\}
        for(int j=1; j \leq cnt; j++){
             if(pri[j]>v[i]||pri[j]>N/i) break;
             v[i*pri[j]]=pri[j];
    }
void solve(){
    int n;
    int ans=1;
    cin>>n;
    int x=n;
    if (n==1) {cout<<ans<<'\n';return;}
    while (x>1){
        int y=v[x];
        int res=0:
        long long ress=1;
        while(v[x]==y){
             \mathbf{x}/=\mathbf{y};
             ress*=v;
             res++;
        if (res==1){
             ans=ans*(y*y-y+1);
        else{
             ans=ans*(ress*ress*y+1)/(y+1);
    cout \ll ans \ll ' n';
signed main(){
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0), cout.tie(0);
    shai();
    cin>>t;
    while(t--){
        solve();
    return 0;
```

1.27 tempCodeRunnerFile

 $\hbox{$Z$hkjgsfiUfgvkragbyonbkchfoloiygabhkabgfikr}$

1.28 test

#include <bits/stdc++.h>
#define int long long
using namespace std;

```
const int N=1e5+10;
int n;
int xs, ys, xe, ye;
const long double eps=1e-6;
int sgn(long double x){
    return x>eps?1:(x<-eps ? -1:0);
struct node{
    int x,y;
a[N], res;
struct seg{
    long double jiaoq, jiaow;
    int jw;
long long det(node a, node b){
    return a.x*b.y-b.x*a.y;
long long dot(node a, node b){
    return a.x*b.x+a.y*b.y;
long double len(node a){
    return sqrt(a.x*a.x+a.y*a.y);
long double dott(node a){
    return (long double)dot(a, res)/len(a);
bool cmp(seg a, seg b){
    if(a.jiaoq=b.jiaoq){
return a.jiaow>b.jiaow;
    return a.jiaoq>b.jiaoq;
bool cmp1(seg a, seg b){
    if(a.jiaow=b.jiaow){
    return a.jiaoq>b.jiaoq;
    return a.jiaow>b.jiaow;
map<long double, int> ma;
int d[N];
int lowbit(int x){
    return x&(-x);
void add(int k,int x){
    for(;k = n;k = lowbit(k)) d[k] + = x;
int query(int x){
    int res=0;
    for(;x;x=lowbit(x)) res+=d[x];
signed main(){
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0),cout.tie(0);
    cin>>xs>>ys>>xe>>ye;
    //if(xs>xe) swap(xs,xe),swap(ys,ye);
    res={xe-xs, ye-ys};
    cin>>n;
    for(int i=1;i \le n;i++){
         cin>\!\!>\!\!a[\,i\,]\,.x>\!\!>\!\!a[\,i\,]\,.y\,;
         b[i].q=((node)\{a[i].x-xs,a[i].y-ys\});
         b[i].w=((node)\{xe-a[i].x,ye-a[i].y\});
    vector<seg> v1,v2,v3;
    for (int i=1; i \le n; i++){
         b[i].jiaoq=dott(b[i].q);
        b[i].jiaow=dott(b[i].w);
    for (int i=1; i < n; i++){
         if(\det(b[i].q,res)>0) \ v1.push\_back(b[i]) \ , cout<<"CCF:"<<id' '<<det(b[i].q,res)<<'\n';
```

```
else if (\det(b[i],q,res)<0) v2.push_back(b[i]),cout<<i<' '<<det(b[i],q,res)<<'\n';
        v3.push_back(b[i]);
sort(v1.begin(),v1.end(),cmpl);
sort(v2.begin(), v2.end(), cmp1);
int cnt=1;
    if(v1.size())v1[0].jw=cnt;
    for(int i=1; i < v1. size(); i++){
            if(sgn(v1[i].jiaow-v1[i-1].jiaow)==-1) cnt++;
            v1[i].jw=cnt;
    cnt=1;
    if(v2.size())v2[0].jw=cnt;
    for(int i=1; i < v2. size(); i++){}
            if(sgn(v2[i].jiaow-v2[i-1].jiaow)==-1) cnt++;
            v2[i].jw=cnt;
//int cnt=0;
//for(auto& v:v1){
     if (!ma[v.jiaow]) cnt++;
     v.jw=cnt;
     ma[v.jiaow]=1;
//}
//cnt=0;
//ma.clear();
//for(auto& v:v2){
      if (!ma[v.jiaow]) cnt++;
      v.iw=cnt:
     ma[v.jiaow]=1;
//}
sort(v1.begin(),v1.end(),cmp);
sort(v2.begin(),v2.end(),cmp);
int res1=0, res2=0;
for(auto v:v3){
    if(dot(v.q, res)>0) res1++;
    else res2++;
int ans=0;
ans+=res1*(res1-1)/2+res2*(res2-1)/2;
    for(int i=0; i < v1. size(); i++){}
        cout<<v1[i].q.x<<' '<<v1[i].q.y<<'\n';
    ans \!\!+\!\!\!=\!\!\!query(v\dot{1}[\,i\,].\,jw)\,;
    add(v1[i].jw,1);
cout<<'\n';
//for(auto v:v1){
     ans+=query(v.jw);
     add(v.jw,1);
for (int i=1; i \le n; i++){
    d[i]=0;
    for(int i=0;i<v2.size();i++){}
    ans+=query(v2[i].jw);
    add(v2[i].jw,1);
//for(auto v:v2){
     ans+=query(v.jw);
      add(v.jw,1);
//}
cout \ll ans \ll ' n';
```

1.29

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int N=2e6+10;
const int mod=998244353;
int dp[N][2][2];
int main(){
```

```
ios::sync_with_stdio(0);
cin.tie(0), cout.tie(0);
string s;
cin>>s;
int n=s.size();
s='0'+s;
 dp[0][1][1] = dp[0][1][0] = dp[0][0][1] = dp[0][0][0] = 1; 
for (int i=1; i \le n; i++){
    for(int j=0; j<=1; j++){}
        for (int k=0; k<=1; k++){
            \mathrm{int}\ q\!\!=\!\!j?s[i]\text{-}"0":1;
            int w=k?s[i]-'0':1;
            for(int a=0;a<=q;a++){
                 for (int b=0;b \le w;b++){
                     if((\mathbf{a}|\mathbf{b})==(\mathbf{a}^{\hat{}}\mathbf{b})){
                         dp[i][j][k] + = dp[i-1][jkk - q][kkkb - w];
                         dp[i][j][k]%=mod;
                }
            }
        }
}
//for(int i=0;i < n;i++)
```

1.30

```
#include <bits/stdc++.h>
#define int long long
using namespace std;
const int N=2e3+10;
struct node{
    int l,r,w;
a[N];
int s[N];
int dp[N];
bool cmp(node a, node b){
    return a.r<b.r;
bool check(int x, int 11){
    if(a[x].r>=ll) return 1;
else return 0;
signed main(){
    ios::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0), cout.tie(0);
    int n,m;
    cin>>n>>m;
    for (int i=1; i \leq m; i++){
        cin>>a[i].l>>a[i].w;
         if(a[i].l>a[i].r) swap(a[i].l,a[i].r);
    sort(a+1,a+1+m,cmp);
    for (int i=1; i \le m; i++)
         s[i]=s[i-1]+a[i].w;
    \mathbf{a}[0].1=0;
    a[0].r=0;
    dp[0] = 0;
    int ans=le18;
    for (int i=1; i \leq m; i++){
        dp[i]=1e18;
         for(int j=0; j< i; j++){}
             if(a[j].r < a[i].l | | (a[j].l > a[i].l & a[j].r < a[i].r)){
                 int l=0,r=j;
                 while(l<r){
                      int mid=(l+r)>>1;
                      if(check(mid, a[j].l)) r=mid;
                      else l=mid+1;
```

杜教筛

得到 $f(n) = (f * g)(n) - \sum_{d|n,d < n} f(d)g(\frac{n}{d})$ 。 构造一个积性函数 g,那么由 $(f*g)(n) = \sum_{d|n} f(d)g(\frac{n}{d})$, 求 $S(n) = \sum_{i=1}^{n} f(i)$,其中 f 是一个积性函数。

$$g(1)S(n) = \sum_{i=1}^{n} (f * g)(i) - \sum_{i=1}^{n} \sum_{d|i,d < i} f(d)g(\frac{n}{d}) \quad (1)$$

$$\stackrel{t=\frac{i}{d}}{=} \sum_{i=1}^{n} (f * g)(i) - \sum_{t=2}^{n} g(t) S(\lfloor \frac{n}{t} \rfloor)$$
 (2)

当然,要能够由此计算 S(n),会对 f,g 提出一些要求:

- f*g 要能够快速求前缀和。
- g 要能够快速求分段和 (前缀和)。
- 在预处理 S(n) 前 $n^{rac{2}{3}}$ 项的情况下复杂度是 $O(n^{rac{2}{3}})_{\circ}$ 对于正常的积性函数 g(1)=1, 所以不会有什么问题

素性测试

- 前置: 快速乘、快速幂
- int 范围内只需检查 2, 7, 61
- long long 范围 2, 325, 9375, 28178, 450775, 9780504, 1795265022
- 3E15 内 2, 2570940, 880937, 610386380, 4130785767
- 4E13 内 2, 2570940, 211991001, 3749873356
- http://miller-rabin.appspot.com/

扩展欧几里得

- 如果 a 和 b 互素,那么 x 是 a 在模 b 下的逆元
- 注意 x 和 y 可能是负数

类欧几里得

- $m = \lfloor \frac{an+b}{c} \rfloor.$
- (c,c,n); 否则 f(a,b,c,n) = nm f(c,c-b-1,a,m-1)。 f(a, b, c, n) = $f(a,b,c,n) = (\frac{a}{c})n(n+1)/2 + (\frac{b}{c})(n+1) + f(a \bmod c, b \bmod$ $\sum_{i=0}^{n} \lfloor \frac{ai+b}{c} \rfloor$: $\stackrel{\cdot}{=} a \geq c \text{ or } b \geq c \text{ B}$;
- $g(a,b,c,n) = (\frac{a}{c})n(n+1)(2n+1)/6 + (\frac{b}{c})n(n+1)/2 +$ $g(a,b,c,n) \; = \; \textstyle \sum_{i=0}^n i \lfloor \frac{ai+b}{c} \rfloor \colon \; \stackrel{\mbox{\tiny def}}{=} \; a \; \geq \; c \; \; \mbox{or} \; \; b \; \geq \; c \; \; \mbox{bt},$ 1)m - f(c, c - b - 1, a, m - 1) - h(c, c - b - 1, a, m - 1)) $g(a \bmod c, b \bmod c, c, n); \ \textcircled{AM} \ g(a, b, c, n) = \frac{1}{2}(n(n + c, n))$
- $h(a,b,c,n) = \sum_{i=0}^{n} \lfloor \frac{ai+b}{c} \rfloor^2$: $\stackrel{\text{def}}{=} a \geq c \text{ or } b \geq$ $c,b \bmod c,c,n)$; 否则 h(a,b,c,n) = nm(m+1) - 2g(c,c-1) $(c,c,n) \ + \ 2(\frac{a}{c})g(a \bmod c,b \bmod c,c,n) \ + \ 2(\frac{b}{c})f(a \bmod c,c,n)$ $(\frac{b}{c})^2 (n \ + \ 1) \ + \ (\frac{a}{c}) (\frac{b}{c}) n (n \ + \ 1) \ + \ h (a \bmod c, b \bmod c)$ b-1, a, m-1) - 2f(c, c-b-1, a, m-1) - f(a, b, c, n)时,h(a,b,c,n) = 0 $(\frac{a}{c})^2 n(n + 1)(2n + 1)/6 +$

斯特灵数

- 第一类斯特灵数: 绝对值是 n 个元素划分为 k 个环排列 的方案数。s(n,k) = s(n-1,k-1) + (n-1)s(n-1,k)
- 第二类斯特灵数: n 个元素划分为 k 个等价类的方案数 S(n,k) = S(n-1,k-1) + kS(n-1,k)

一些数论公式

- 当 $x \ge \phi(p)$ 时有 a^x $\equiv a^{x \mod \phi(p) + \phi(p)} \pmod{p}$
- $\mu^2(n) = \sum_{d^2|n} \mu(d)$
- $\sum_{d|n} \varphi(d) = n$
- $\sum_{d|n} 2^{\omega(d)} = \sigma_0(n^2)$,其中 ω 是不同素因子个数
- $\sum_{d|n} \mu^2(d) = 2^{\omega(d)}$

些数论函数求和的例子

- $\sum_{i=1}^{n} i[gcd(i,n) = 1] = \frac{n\varphi(n) + [n=1]}{2}$
- $\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{m} [gcd(i,j) = x] = \sum_{d} \mu(d) \lfloor \frac{n}{dx} \rfloor \lfloor \frac{m}{dx}.$
- $\sum_{d} \varphi(d) \lfloor \frac{n}{d} \rfloor \lfloor \frac{m}{d} \rfloor$ $\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{m} gcd(i,j) = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{m} \sum_{d|gcd(i,j)} \varphi(d)$
- $S(n) = \sum_{i=1}^{n} \mu(i) = 1 \sum_{i=1}^{n} \sum_{d|i,d < i} \mu(d) \stackrel{t = \frac{1}{d}}{=}$ $\sum_{t=2}^{n} S(\lfloor \frac{n}{t} \rfloor) \ (\mathbb{A}J\mathbb{H} \ [n=1] = \sum_{d|n} \mu(d))$
- $S(n) = \sum_{i=1}^{n} \varphi(i) = \sum_{i=1}^{n} i \sum_{i=1}^{n} \sum_{d|i,d < i} \varphi(i) \stackrel{t = \frac{1}{d}}{=}$ $\tfrac{i(i+1)}{2} - \textstyle\sum_{t=2}^n S(\tfrac{n}{t}) \ (\text{AJH} \ n = \textstyle\sum_{d|n} \varphi(d))$
- $\sum_{i=1}^{n} \mu^{2}(i) = \sum_{i=1}^{n} \sum_{d^{2} \mid n} \mu(d) = \sum_{d=1}^{\lfloor \sqrt{n} \rfloor} \mu(d) \lfloor \frac{n}{d^{2}} \rfloor$ $\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} gcd^{2}(i,j) = \sum_{d} d^{2} \sum_{t} \mu(t) \lfloor \frac{n}{dt} \rfloor^{2}$
- $\stackrel{x=dt}{=} \sum_{x} \left\lfloor \frac{n}{x} \right\rfloor^2 \sum_{d|x} d^2 \mu(\frac{t}{x})$
- $\sum_{i=1}^{n} \varphi(i) = \frac{1}{2} \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} [i \perp j] 1 =$ $\frac{1}{2} \sum_{i=1}^{n} \mu(i) .$

斐波那契数列性质

- $F_{a+b} = F_{a-1} \cdot F_b + F_a \cdot F_{b+1}$
- $F_1+F_3+\cdots+F_{2n-1}=F_{2n}, F_2+F_4+\cdots+F_{2n}=F_{2n+1}-1$
- $\sum_{i=1}^{n} F_i = F_{n+2} 1$
- $\sum_{i=1}^{n} F_i^2 = F_n \cdot F_{n+1}$
- $F_n^2 = (-1)^{n-1} + F_{n-1} \cdot F_{n+1}$
- $gcd(F_a, F_b) = F_{gcd(a,b)}$
- 模 n 周期 (皮萨诺周期)
- $-\pi(p^k) = p^{k-1}\pi(p)$ $\forall p \equiv \pm 1 \pmod{10}, \pi(p)|p-1$ $\pi(2) = 3, \pi(5) = 20$ $\pi(nm) = lcm(\pi(n), \pi(m)), \forall n \perp m$

常见生成函数

 $\forall p \equiv \pm 2 \pmod{5}, \pi(p)|2p+2$

- $(1+ax)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k x^k$
- $1 x^{r+1}$ 1 - x $= \sum_{k=0}^{n} x^k$
- 1-ax $\sum_{k=0}^{\infty} a^k x^k$

- $(\frac{1}{1}x)^2 = \sum_{k=0}^{\infty} (k+1)x^k$
- $\frac{1}{(1-x)^n} = \sum_{k=0}^{\infty} {n+k-1 \choose k} x^k$
- $e^x = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{x}{k!}$
- $\ln(1+x) = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^{k+1}}{n}$

佩尔方程

正整数,则称此二元二次不定方程为佩尔方程。 -个丢番图方程具有以下的形式: $x^2-ny^2=1$ 。且 n 为

明了佩尔方程总有非平凡解。而这些解可由 \sqrt{n} 的连分数求出。 际上对任意的 n, $(\pm 1,0)$ 都是解)。对于其余情况,拉格朗日证 若 n 是完全平方数,则这个方程式只有平凡解 (±1,0) (实

$$x = [a_0; a_1, a_2, a_3] = x = a_0 + \cfrac{1}{a_1 + \cfrac{1}{a_2 + \cfrac{1}{a_3 + \cfrac{1}{$$

其中最小的i,将对应的 (p_i,q_i) 称为佩尔方程的基本解,或 列,由连分数理论知存在i使得 (p_i,q_i) 为佩尔方程的解。取 $x_i + y_i \sqrt{n} = (x_1 + y_1 \sqrt{n})^i$ 。或者由以下的递回关系式得到: 最小解,记作 (x_1,y_1) ,则所有的解 (x_i,y_i) 可表示成如下形式: 设 $\frac{p_i}{q_i}$ 是 \sqrt{n} 的连分数表示: $[a_0; a_1, a_2, a_3, \ldots]$ 的渐近分数

$$x_{i+1} = x_1 x_i + n y_1 y_i, \ y_{i+1} = x_1 y_i + y_1 x_i$$

容易解出 k 并验证。 前的系数通常是 -1)。暴力/凑出两个基础解之后加上一个 0, 通常, 佩尔方程结果的形式通常是 $a_n = ka_{n-1} - a_{n-2}(a_{n-2})$

Burnside & Polya

是说有多少种东西用 g 作用之后可以保持不变。 $|X/G|=\frac{1}{|G|}\sum_{g\in G}|X^g|$ 。 X^g 是 g 下的不动点数量,也就

同,每个置换环必须染成同色 -种置换 g,有 c(g) 个置换环, $|Y^X/G|=\frac{1}{|G|}\sum_{g\in G}m^{c(g)}$ 。用 m 种颜色染色,然后对于 为了保证置换后颜色仍然相

1.12皮克定理

2S = 2a + b - 2

- S 多边形面积
- a 多边形内部点数
- b 多边形边上点数

1.13 莫比乌斯反演

- $g(n) = \sum_{d|n} f(d) \Leftrightarrow f(n) = \sum_{d|n} \mu(d)g(\frac{n}{d})$ $f(n) = \sum_{n|d} g(d) \Leftrightarrow g(n) = \sum_{n|d} \mu(\frac{d}{n})f(d)$
- 1.14低阶等幂求和
- $\sum_{i=1}^{n} i^{1} = \frac{n(n+1)}{2} = \frac{1}{2}n^{2} + \frac{1}{2}n$ $\sum_{i=1}^{n} i^{2} = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} = \frac{1}{3}n^{3} + \frac{1}{2}n^{2} + \frac{1}{6}n$

- $= \left[\frac{n(n+1)}{2}\right]^2 = \frac{1}{4}n^4 + \frac{1}{2}n^3 + \frac{1}{4}n^2$
- $\sum_{i=1}^{n} i^4 =$ $\frac{n(n+1)(2n+1)(3n^2+3n-1)}{30} = \frac{1}{5}n^5 + \frac{1}{2}n^4 + \frac{1}{3}n^3$
- $\sum_{i=1}^{n} i^5 = \frac{n^2(n+1)^2(2n^2+2n-1)}{12} = \frac{1}{6}n^6 + \frac{1}{2}n^5 + \frac{5}{12}n^4 \frac{1}{12}n^2$

1.15

- 错排公式: $D_1 = 0, D_2 = 1, D_n = (n-1)(D_{n-1} + D_{n-2}) =$ $n!(\tfrac{1}{2!}-\tfrac{1}{3!}+\dots+(-1)^n\tfrac{1}{n!})=\lfloor\tfrac{n!}{e}+0.5\rfloor$
- 卡塔兰数 (n 对括号合法方案数, n 个结点二叉树个数 的三角形划分数,n 个元素的合法出栈序列数): $C_n =$ $n \times n$ 方格中对角线下方的单调路径数,凸 n+2 边形 $\frac{1}{n+1} \binom{2n}{n} = \frac{(2n)!}{(n+1)!n!}$

1.16 伯努利数与等幂求和

 $\sum_{i=0}^{n} i^{k} = \frac{1}{k+1} \sum_{i=0}^{k} {k+1 \choose i} B_{k+1-i} (n+1)^{i}$ 。也可以 $\sum_{i=0}^{n} i^{k} = \frac{1}{k+1} \sum_{i=0}^{k} {k+1 \choose i} B_{k+1-i}^{+} n^{i}$ 。区别在于 $B_{1}^{+} = 1/2$ 。

1.17 数论分块

 $f(i) = \lfloor \frac{n}{i} \rfloor = v$ 时 i 的取值范围是 [l, r]。

for (LL 1 v = N / 1; r = N /1, v, r; 1 <= N; 1

1.18

- Nim 游戏: 每轮从若干堆石子中的一堆取走若干颗。 先手 必胜条件为石子数量异或和非零。
- 异或和非零 (对于偶数阶梯的操作可以模仿)。 推动一级,直到全部推下去。先手必胜条件是奇数阶梯的 阶梯 Nim 游戏:可以选择阶梯上某一堆中的若干颗向下
- Anti-SG: 无法操作者胜。先手必胜的条件是:
- SG 不为 0 且某个单一游戏的 SG 大于 1 。
- SG 为 0 且没有单一游戏的 SG 大于 1。
- Every-SG: 对所有单一游戏都要操作。 先手必胜的条件是 单一游戏中的最大 step 为奇数。
- 对于终止状态 step 为 0
- 对于 SG 为 0 的状态, step 是最大后继 step +1
- 对于 SG 非 0 的状态, step 是最小后继 step +1
- 树上删边: 叶子 SG 为 0, 非叶子结点为所有子结点的 SG 值加 1 后的异或和

账政:

- 打表找规律
- 寻找一类必胜态 (如对称局面)
- 直接博弈 dp

2 **函**浴

2.1 带下界网络流

- 无源汇: u → v 边容量为 [l,r],连容量 r l,虚拟源点到 v 连 l, u 到虚拟汇点连 l。
- 有源汇: 为了让流能循环使用, 连 $T \rightarrow S$, 容量 ∞ .
- 最大流: 跑完可行流后, 加 $S' \to S$, $T \to T'$, 最大流就是答案 $(T \to S)$ 的流量自动退回去了,这一部分就是下界部分的流量)。
- 最小流: T 到 S 的那条边的实际流量,减去删掉那条边后 T 到 S 的最大流。
- 费用流:必要的部分(下界以下的)不要钱,剩下的按照 最大流。

2.2 二分图匹配

- 最小覆盖数 = 最大匹配数
- 最大独立集 = 顶点数 二分图匹配数
- DAG 最小路径覆盖数 = 结点数 拆点后二分图最大匹配数

2.3 差分约束

一个系统 n 个变量和 m 个约束条件组成,每个约束条件形如 $x_j-x_i \leq b_k$ 。可以发现每个约束条件都形如最短路中的三角不等式 $d_u-d_v \leq w_{u,v}$ 。因此连一条边 (i,j,b_k) 建图。

若要使得所有量两两的值最接近,源点到各点的距离初始 成 0,跑最远路。

若要使得某一变量与其他变量的差尽可能大,则源点到各点距离初始化成 ∞,跑最短路。

2.4 三元环

将点分成度人小于 \sqrt{m} 和超过 \sqrt{m} 的两类。现求包含第一类点的三元环个数。由于边数较少,直接枚举两条边即可。由于一个点度数不超过 \sqrt{m} ,所以一条边最多被枚举 \sqrt{m} 次,复杂度 $O(m\sqrt{m})$ 。再求不包含第一类点的三元环个数,由于这样的点不超过 \sqrt{m} 个,所以复杂度也是 $O(m\sqrt{m})$ 。

对于每条无向边 (u,v),如果 $d_u < d_v$,那么连有向边 (u,v),否则有向边 (v,u)。度数相等的按第二关键字判断。然后枚举每个点 x,假设 x 是三元组中度数最小的点,然后暴力往后面枚举两条边找到 y,判断 (x,y) 是否有边即可。复杂度也是 $O(m\sqrt{m})$ 。

2.5 四元环

考虑这样一个四元环,将答案统计在度数最大的点 b 上。考虑枚举点 u,然后枚举与其相邻的点 v,然后再枚举所有度数比 v 大的与 v 相邻的点,这些点显然都可能作为 b 点,我们维护一个计数器来计算之前 b 被枚举多少次,答案加上计数器的值,然后计数器加一。

枚举完 u 之后,我们用和枚举时一样的方法来清空计数器就好了。

任何一个点,与其直接相连的度数大于等于它的点最多只有 $\sqrt{2m}$ 个。所以复杂度 $O(m\sqrt{m})$ 。

2.6 支配树

- semi [x] 半必经点 (就是 x 的祖先 z 中,能不经过 z 和 x 之间的树上的点而到达 x 的点中深度最小的)
- idom[x] 最近必经点(就是深度最大的根到 x 的必经点)

3 计算几何

3.1 k 次圆覆盖

一种是用竖线进行切分,然后对每一个切片分别计算。扫描线部分可以魔改,求各种东西。复杂度 $O(n^3 \log n)$ 。

复杂度 $O(n^2 \log n)$ 。原理是:认为所求部分是一个奇怪的多边形 + 若干弓形。然后对于每个圆分别求贡献的弓形,并累加多边形有向面积。可以魔改扫描线的部分,用于求周长、至少覆盖 k 次等等。内含、内切、同一个圆的情况,通常需要特殊处理。

3.2 三维凸包

增量法。先将所有的点打乱顺序、然后选择四个不共面的点组成一个四面体,如果找不到说明凸包不存在。然后遍历剩余的点,不断更新凸包。对遍历到的点做如下处理。

- 1. 如果点在凸包内,则不更新。
- 如果点在凸包外,那么找到所有原凸包上所有分隔了对于 这个点可见面和不可见面的边,以这样的边的两个点和新 的点创建新的面加人凸包中。

1 随机素数表

862481,914067307, 954169327 512059357, 394207349, 207808351,108755593, $47422547,\ 48543479,\ 52834961,\ 76993291,\ 85852231,\ 95217823,$ $17997457,\,20278487,\,27256133,\,28678757,\,38206199,\,41337119$ 10415371, $4489747, \quad 6697841, \quad 6791471, \quad 6878533, \quad 7883129,$ $210407, \ 221831, \ 241337, \ 578603, \ 625409,$ 330806107, 42737, 46411, 50101, 52627, 54577, 2174729, 2326673, 2688877, 2779417, 132972461,11134633,534387017, 409580177,345593317, 227218703,171863609, 12214801,345887293,306112619,437359931, 698987533,173629837, 764016151, 311809637,15589333,483577261, 362838523,191677, 713569,176939899. 906097321373523729 17148757. 91245533133583, 788813, 194869,

适合哈希的素数: 1572869, 3145739, 6291469, 12582917, 25165843, 50331653

 $1337006139375617,\ 19,\ 46,\ 3;\ 3799912185593857,\ 27,\ 47,\ 5.$ 263882790666241, 15, 44, 7; 1231453023109121, 35, 15, 37, 7; 2748779069441, 5, 39, 3; 6597069766657, 3, 41, 17, 27, 3; 3221225473, 3, 30, 5; 75161927681, 35, 31, 3; $1004535809,\ 479,\ 21,\ 3;\ 2013265921,\ 15,\ 27,\ 31;\ 2281701377,$ 104857601, 25, 22, 3; 167772161, 5, 25, 3; 469762049, 7, 26, 3; 10; 5767169, 11, 19, 3; 7340033, 7, 20, 3; 23068673, 11, 21, 3; $12289,\ 3,\ 12,\ 11;\ 40961,\ 5,\ 13,\ 3;\ 65537,\ 1,\ 16,\ 3;\ 786433,\ 3,\ 18,$ 17, 1, 4, 3; 97, 3, 5, 5; 193, 3, 6, 5; 257, 1, 8, 3; 7681, 15, 9, 17; 77309411329, 9, 33, 7; 206158430209, 3, 36, 22; 2061584302081, 39582418599937, 9, 42, NTT 素数表: $p = r2^k + 1$, 原根是 g. 3, 1, 1, 2; 5, 1, 2, 2; 5; 79164837199873, 9, 45, 43,

5 心态崩了

- (int)v.size()
- 1LL << k
- 递归函数用全局或者 static 变量要小心
- · 预处理组合数注意上限
- 想清楚到底是要 multiset 还是 set
- 提交之前看一下数据范围,测一下边界

- 数据结构注意数组大小(2 倍, 4 倍)
- 字符串注意字符集
- 如果函数中使用了默认参数的话, 注意调用时的参数个数
- 注意要读完
- 构造参数无法使用自己
- ,树链剖分/dfs 序,初始化或者询问不要忘记 idx, ridx
- 排序时注意结构体的所有属性是不是考虑了
- 不要把 while 写成 if
- 不要把 int 开成 char
- 清零的时候全部用 0 到 n+1。
- 模意义下不要用除法
- 哈希不要自然溢出
- 最短路不要 SPFA,乖乖写 Dijkstra
- 上取整以及 GCD 小心负数
- mid 用 1 + (r 1) / 2 可以避免溢出和负数的问题
- 小心模板自带的意料之外的隐式类型转换
- 求最优解时不要忘记更新当前最优解
- 图论问题一定要注意图不连通的问题
- · 处理强制在线的时候 lastans 负数也要记得矫正
- 不要觉得编译器什么都能优化

