Soongsil University Team: Smoothes

ID: team018

Password: uyrspvqe

Algorithm Checklist

```
* 항상 최악의 경우 (Worst Case)를 생각하면서 알고리즘을 생각하자!
 - 1초에 1억 번(10° 정도의 연산을 수행할 수 있음을 염두에 두자!
* int형인가? long long형인가?
 - int형의 범위 : -2<sup>31</sup> ~ 2<sup>^31</sup> (10<sup>9</sup>까지 커버 가능)
 - long long형의 범위 : 10<sup>10</sup> 이상일 경우 사용
* memset()을 쓴다면 반드시! <string.h> 또는 <cstring>을 추가할 것!
* 뒤집어서 생각하기 - 특히 누적 부분에서! 처음과 끝? Bottom up을 쓸지 Top Down을 쓸지?
* Greedy를 쓰기 위해서는 "증명"을 해야 한다!
* DP - 점화식을 어떻게 세울 것인가? 누적하는 방법? Divide & Conquer Optimization
* Binary Search (+with extra weight) * Divide & Conquer
* Stack overflow 주의! 지역변수로 큰 배열(int로 대략 1만개 이상)을 선언하면 Run-Error
a = b: a만 움직이기, b만 움직이기, 두 개 동시에 움직이기
답의 상한이 Resonable하게 작은가?
문제가 안풀릴 때 "당연하다고 생각한 것"을 의심하고, 말도 안되는 것을 한 번은 생각해보기.
Random Algorithm
LIS, LCS, Based on DP
0 Sqrt(N), ...
HLD, BCC, SCC
* float, double형 쓰는 것을 자제하기 (쓴다면 0 비교시 주의)
- float 또는 double type은 정확히 0을 나타낼 수 없음, 따라서 epsilon(매우 작은 수) 이용
ex) floating point 연산
int main(void) {
       double a, b;
       double eps = 0.0000000001;
```

C++ STL Details

```
Algorithm Example
1. upper bound , lower bound
- key 값을 초과하는 가장 첫 번째 원소의 위치를 찾아냄
- key 값이 없으면 key 값보다 큰 가장 작은 정수 값의 위치를 찾아냄
- 예제 : lower bound(arr, arr + n, key) - arr + 1
- 예제 : upper bound(arr, arr + 10, 1) - arr + 1 (원소의 index 반환)
2. distance
- 두 iterator 간의 거리를 구하는 함수
- 예제 : distance(first, last) (first : v.begin(), last : v.end())
3. unique
- 연속된 값의 첫 번째 원소만 남기는 함수(중복 덮어씀)
- auto new ent = unique(arr.begin(), arr.end());
4. next permutation
- 현재 순열의 다음 순서의 순열을 찾아주는 함수
- bool next permutation(first it, last it);
5. nth element
- 주어진 원소들의 n번째 위치한 원소를 n위치에 가져다놓음
- void nth element(first it, first it + n, last it);
6. partial sort
- 주어진 범위의 지정된 위치까지만 정렬을 하는 함수
- void partial sort(first it, first it + k, last it);
7. sort, stable sort
- stable sort는 같은 값이 나올 경우 순서가 바뀌지 않음
- stable sort(first it, last it);
8. misc
1) minmax - min max 동시에 반환
 - auto p = minmax(a, b);
 - p.first = minValue / p.second = maxValue
2) max Element 원소들 중 가장 큰 값이 있는 주소 반환
 - max_element(first.iter, last.iter);
```

3) reverse 지정된 범위의 원소들의 순서를 뒤집음

- cin.getline(char*, 받을 개수); // '\n' 나오면 자동으로 종료

- reverse(first.iter, last.iter);

* getline

Divide & conquer

```
Binary Search - 이분 탐색
void BinarySearch() {
        long long left = 0;
         long long right = LLONG MAX;
         while (left <= right) {</pre>
                 long long mid = (left + right) / 2;
                 long long result = 0;
                 for (int i = 0; i < k; i++) {
                          result += line[i] / mid;
                 if (result >= n) {
                         left = mid + 1;
                         if (mid > maxValue)
                                  maxValue = mid;
                 }
                 else {
                         right = mid - 1;
                 }
}
```

Greedy Algorithms

```
An activity-selection problem - 회의실 배정 문제
입력값 : 시작시간, 끝시간
출력값 : 최대 사용할 수 있는 회의 수
```

```
#include <iostream>
#include <algorithm>
using namespace std;
pair <int, int> input[100000];
// 회의가 일찍 끝나는 순으로 정렬
// 만약 회의가 끝나는 시간이 같으면,
// 회의의 시작 시간이 빠른 순으로 정렬
bool comp(pair <int, int> a, pair <int, int> b) {
    if (a.second < b.second) return true;
    else if (a.second == b.second) {
        return a.first < b.first;
    }
    else return false;
}
```

```
int main(void)
{
       ios_base::sync_with_stdio(false);
       cin.tie(NULL); cout.tie(NULL);
       int N;
       cin >> N;
       for (int i = 0; i < N; i++) {
               cin >> input[i].first >> input[i].second;
       // 회의가 일찍 끝나는 순으로 정렬
       // 만약 회의가 끝나는 시간이 같으면,
       // 회의의 시작 시간이 빠른 순으로 정렬
       sort(input, input + N, comp);
       // 그러면 맨 앞의 data만 꺼내서 회의시키고
       // 중간에 회의가 있는 사람은 반려시키면 됨
       int temp = -1;
       int answer = 0;
       for (int i = 0; i < N; i++) {
               if (input[i].first < temp) continue;</pre>
               temp = input[i].second;
               answer++;
       }
       cout << answer;</pre>
       return 0;
```

An activity-selection problem - 철로 문제 입력값 : 사람 수, 정수 쌍들 (집 또는 사무실의 위치 두 개), 철로의 길이 출력값 : 집과 사무실 모두가 철로 안에 포함되는 사람들의 최대 수

```
#include <iostream>
#include <cstdio>
#include <cmath>
#include <algorithm>
#include <queue>
#define max(a,b) (a > b ? a : b)
#define min(a,b) (a < b ? a : b)
using namespace std;
class Line {
public:
    int left, right;</pre>
```

```
bool compare(Line a, Line b) {
        if (a.right != b.right)
                 return a.right < b.right;</pre>
         return a.left < b.left;</pre>
int main(void) {
        int i, a, b, d, ans = -1, n;
        scanf("%d", &n);
        Line line[100001];
        for (i = 0; i < n; i++) {
                 scanf("%d%d", &a, &b);
                 line[i].left = min(a, b);
                 line[i].right = max(a, b):
         scanf("%d", &d);
         sort(line, line + n, compare);
         priority queue<int> pq;
        // priority queue는 큰 값을 위로 보낸다. -를 보내면 반대로 할 수 있다.
        for (i = 0; i < n; i++) {
                 pq.push(-line[i].left);
                 while (!pq.empty() && -pq.top() < line[i].right - d)</pre>
                          pa.pop();
                 ans = max(ans, (int)pq.size());
        printf("%d\n", ans);
```

Dynamic Programming

Bottom-Up 방법을 이용한 DP 알고리즘 - 누적

```
for (int i = 0; i < n; i++) {
      for (int j = a[i]; j <= k; j++) {
           b[j] = min(b[j], b[j - a[i]] + 1);
      }
}</pre>
```

Top-Down 방법을 이용한 DP 알고리즘 - Memoization, 재귀

```
for (int to = idx + 1; to <= N; to++)
    if (dist[idx][to])
        result = max(result, dist[idx][to] + maxTaste(to, visit + 1));</pre>
```

```
Memoization Example : ACM Craft 문제
- 건물 순서 규칙이 주어지고, 해당 규칙에 맞춰서 건물을 지을 때 특정한 건물을
가장 빨리 지을 때까지 걸리는 최소시간을 알아내는 문제
* 이 문제는 Top-Down 방식으로 풀되, TotalTime 함수를 계속 호출하면서 destination
을 만들기 전에 동시에 만들 건물 중, 제일 시간이 오래 걸리는 건물을 다시 destination
으로 설정하여 들어간다. 이 시간들을 계속 누적하여 더하면 최소시간을 알아낼 수 있다.
______
int N: //최대 1000
int cache[1001];
                   // 건물을 짓는데 걸리는 시간
int delay[1001];
int order[1001][1001]; // 건물 짓는조건
int TotalTime(int destination) {
      int &result = cache[destination];
      if (result != -1) return result;
      int time = 0;
      for (int i = 1; i <= N; i++) {
             if (order[i][destination])
                    // destination을 만들기 전에 동시에 만들 건물 중
                    // 제일 시간이 오래 걸리는 건물
                    time = max(time, TotalTime(i));
      return result = time + delay[destination];
int main(void) {
      int T;
      cin >> T:
      for (int i = 0; i < T; i++) {
             int K, D, X, Y;
             cin >> N >> K:
             for (int j = 1; j <= N; j++)
                 cin >> delay[j];
             memset(cache, -1, sizeof(cache));
             memset(order, 0, sizeof(order));
             for (int i = 0; i < K; i++) {
                    cin >> X >> Y;
                    order[X][Y] = 1;
             cin >> D;
             cout << TotalTime(D) << "\n";</pre>
      return 0:
```

Chained Matrix Multiplication

```
#include<iostream>
#include<cstring>
using namespace std;
int a[501][2];
int DP[501][501];
int solve(int i, int j) {
        if (i == j) return 0;
        if (i + 1 == j) {
                 return a[i][0] * a[i][1] * a[j][1];
         int &ret = DP[i][j];
         if (ret != -1) return DP[i][j];
        for (int k = i; k < j; k++) {
         int temp = solve(i, k) + solve(k+1, j) + a[i][0] * a[k][1] * a[j][1];
                 if (ret == -1 || ret > temp) {
                          ret = temp;
         return ret;
int main() {
         ios base::sync with stdio(false);
         cin.tie(NULL); cout.tie(NULL);
         int n; cin >> n;
         memset(DP, -1, sizeof(DP));
         for (int i = 1; i <= n; i++) {
                 cin >> a[i][0] >> a[i][1];
         cout << solve(1, n);</pre>
}
```

Palindrome 문제

세준이는 어떤 문자열을 팰린드롬으로 분할하려고 한다. 예를 들어, ABACABA를 팰린드롬으로 분할하면, {A, B, A, C, A, B, A}, {A, BACAB, A}, {ABA, C, ABA}, {ABACABA}등이 있다. 분할의 개수의 최솟값을 출력하는 프로그램을 작성하시오.

```
bool DP[2500][2500] = { false, };
int DP_min[2500];
//1. 입력을 받는다.
string input;
cin >> input;
```

```
int N = input.size(): // 문자열의 길이
//2. DP 배열을 채운다.
for (int i = 0; i < N; i++) // 같을때 초기화
       DP[i][i] = true;
for (int i = 0; i < N-1; i++) //두자릿수때 초기화
       if (input[i] == input[i + 1])
               DP[i][i + 1] = true;
for (int i = 2; i <= N - 1; i++) // 3자릿수이상일 때
       for (int j = 0; j < N - i; j++) {
               if ((input[j] == input[j + i]) && DP[j + 1][j + i - 1])
                        DP[j][i+j] = true;
for (int a = 2; a < N; a++)
       DP min[a] = 99999;
//3. dp min을 채우자
DP min[0] = 1;
DP min[1] = 1 + (input[0] != input[1]);
if (DP[0][N - 1]) { // 만일 아예 처음부터 팰린드롬 수일 경우
        cout << 1;
                       return 0;
for (int i = 2; i <= N - 1; i++) {
        if (DP[0][i]) { // 만일 아예 처음부터 팰린드롬 수일 경우
                DP min[i] = 1; continue;
       for (int j = i; j >= 1; j--) {
                if (DP[j][i]) {
                        if ( (DP_min[i] > DP_min[j - 1] + 1)) {
                        DP min[i] = DP min[j - 1] + 1;
                else {
                        if (DP_min[i] > DP_min[j - 1] + i - j + 1) {
                        DP min[i] = DP min[j - 1] + i - j + 1;
                               }
                                      }
                                               } cout << DP min[N-1];</pre>
```

String Algorithms

KMP Algorithm

```
vector<int> kmp(string s, string p) {
    vector<int> ans;
    auto pi = getPi(p);
```

```
int n = (int)s.size(), m = (int)p.size(), j =0;
         for (int i = 0; i < n; i++) {
                 while(j>0 \&\& s[i] != p[j])
                 j = pi[j-1];
                 if(s[i] == p[j]) {
                          if(j==m-1) {
                                   ans.push back(i-m+1);
                                   j = pi[j];
                          } else {
                                   j++;
         return ans;
vector<int> getPi(string p) {
         int m = (int)p.size(), j=0;
         vector<int> pi(m, 0);
         for (int i = 1; i < m; i++) {
                 while(j > 0 \&\& p[i] != p[j])
                  j = pi[j-1];
                 if(p[i] == p[j])
                 pi[i] = ++j;
         return pi;
}
```

Longest Common Subsequence (LCS)

최장 공통 부분 수열 : 부분 수열 중에서 길이가 가장 긴 수열을 구하는 문제

```
string str1, str2;
int lcs[1001][1001];
int main() {
        string tmp1, tmp2;
        cin >> tmp1 >> tmp2;
        // LCS 알고리즘을 위해 앞에 '0'을 붙여준다.
        str1 = '0' + tmp1;
        str2 = '0' + tmp2;
        int len1 = str1.size();
        int len2 = str2.size();
        for (int i = 0; i < len1; i++) {
                for (int j = 0; j < len2; j++) {
                         if (i == 0 || j == 0) {
                                 lcs[i][j] = 0;
                                 continue;
                         }
```

```
// 현재 비교하는 값이 서로 같다면, lcs는 + 1
                         if (str1[i] == str2[j])
                                       lcs[i][j] = lcs[i - 1][j - 1] + 1;
                         // 서로 다르다면 LCS의 값을 왼쪽 혹은 위에서 가져온다.
                         else {
                                 if (lcs[i - 1][j] > lcs[i][j - 1])
                                                  lcs[i][j] = lcs[i - 1][j];
                                 else
                                                  lcs[i][j] = lcs[i][j - 1];
                        }
                }
        }
   // 검증 코드
   for (int i = 0; i < len1; i++)
       for (int j = 0; j < len2; j++)
          cout << lcs[i][j] << " ";</pre>
       cout << endl;</pre>
*/
        cout << lcs[len1-1][len2-1] << endl;</pre>
        return 0;
```

Longest Incrasing Subsequence (LIS) 어떤 수열에서 가장 긴 증가하는 부분 수열을 찾는 문제

```
String Algorithms Example : 문자열 뽑기 문제
 - ba<u>bbb</u>aaabb -> b<u>aaaa</u>bb -> <u>bbb</u> -> 빈 문자열
 - babbbaaabb -> babbbaaa -> baaaa -> b (빈 문자열로 바꿀 수 없음)
 - aabbaabb -> aaaabb -> bb -> 빈 문자열
 - abab -> abb -> a (빈 문자열로 바꿀 수 없음)
 - 입력된 문자열을 빈 문자열로 바꿀 수 있으면 1, 없으면 0을 출력하는 문제
* 예외처리에 각별히 주의하여 코드를 작성해야 한다.
using namespace std;
#define inf 1000000000
#define eps 1e-9
int solve(string &str) {
       if (!str.size()) return 1;
       for (int i = 0; i < str.size(); i++) {</pre>
               int sz = 0;
               for (int j = i; j < str.size(); j++) {</pre>
                       if (str[i] == str[j]) sz++; else break;
               if (sz > 1) {
                       string tmpGp = str;
               tmpGp.erase(tmpGp.begin() + i, tmpGp.begin() + i + sz);
                       if (solve(tmpGp)) return 1;
               i += sz - 1;
       return 0;
int main() {
       int tc;
```

Tree Details

Union-Find - 이 경우 트리는 배열로 만들게 된다.

```
// 배열 하나만으로 해도 가능하며 이 경우 root는 첫 번째
// 자신의 부모가 누구인지를 나타내는 up-tree 배열
int union_find[3000];

int find_set(int x) {
        if (union_find[x] == x) return x;
        find_set(union_find[x]);
}

void Union(int x, int y) {
        int a = find_set(x);
        int b = find_set(y);
        if (a < b) union_find[b] = a;
        else if (a > b) union_find[a] = b;
}
```

트리의 구성 - vector 사용

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <queue>
#include <algorithm>
using namespace std;

class Tree{
public:
    int N; // 정점의 개수
    vector<int> parent; // 부모 노드
    vector<vector<int>> children; // 자식 노드 리스트
    // 생성자
```

```
Tree(): N(0){}
   Tree(int n): N(n){
       parent.resize(N, -1);
       children.resize(N);
    // 각 정점마다 부모, 자식들을 보여주는 함수
   void print(){
       for(int i=0; i<N; i++){
           cout << "Node " << i << ": parent(";</pre>
           if(parent[i] != -1) cout << parent[i];</pre>
           else cout << "-";
           cout << "), children(";</pre>
           for(int j=0; j<children[i].size(); j++){</pre>
               cout << children[i][j];</pre>
               if(j < children[i].size()-1) cout << ", ";</pre>
           cout << ")" << endl;</pre>
       }
void setChildren(int p, int l, int r){
       if(l != -1) parent[l] = p;
       if(r != -1) parent[r] = p;
       1c[p] = 1;
       rc[p] = r;
    void preorder(int root){ // 전위 순회
       cout << root << ' ';</pre>
       if(lc[root] != -1) preorder(lc[root]);
       if(rc[root] != -1) preorder(rc[root]);
   void inorder(int root){
                                    // 중위 순회
       if(lc[root] != -1) inorder(lc[root]);
       cout << root << ' ';
       if(rc[root] != -1) inorder(rc[root]);
   void postorder(int root){ // 후위 순회
       if(lc[root] != -1) postorder(lc[root]);
       if(rc[root] != -1) postorder(rc[root]);
       cout << root << ' ';
   void levelorder(int root){
       queue<int> Q;
       Q.push(root);
       while(!Q.empty()){
           int curr = Q.front();
           Q.pop();
```

```
cout << curr << ' ';
          if(lc[curr] != -1) Q.push(lc[curr]);
          if(rc[curr] != -1) Q.push(rc[curr]);
      }
};
class Graph{
public:
   int N; // 정점의 개수
   vector<vector<int>> adj; // 인접 리스트
    // 생성자
   Graph(): N(0){}
   Graph(int n): N(n){ adj.resize(N); }
    // 간선 추가 함수
   void addEdge(int u, int v){
       adj[u].push_back(v);
       adj[v].push back(u);
   }
    // 모든 리스트의 인접한 정점 번호 정렬
   void sortList(){
       for(int i=0; i<N; i++)</pre>
          sort(adj[i].begin(), adj[i].end());
    // BFS로 트리 만들기(그래프는 완전 그래프라 가정)
   Tree makeTree(int root){
       Tree T(N);
       vector<bool> visited(N, false); // 방문 여부를 저장하는 배열
       queue<int> 0;
       visited[root] = true;
       Q.push(root);
       while(!Q.empty()){
          int curr = Q.front();
          Q.pop();
          for(int next: adj[curr]){
              if(!visited[next]){
                 visited[next] = true;
                 Q.push(next);
                 T.parent[next] = curr;
                 T.children[curr].push back(next);
              }
          }
       return T;
};
```

```
int main(){
   Graph G(9);
   G.addEdge(0, 1);
                       G.addEdge(0, 2);
                                          G.addEdge(1, 3);
   G.addEdge(1, 5); G.addEdge(3, 4);
                                         G.addEdge(4, 5);
   G.addEdge(2, 6);
                       G.addEdge(2, 8);
                                          G.addEdge(6, 7);
                                                              G.addEdge(6, 8);
   G.sortList();
   Tree T = G.makeTree(0);
   T.print();
int getHeight(int root){
       int result = 1;
       for(int c: children[root])
           result = max(result, getHeight(c) + 1);
       return result:
}
```

Diameter of the tree (트리의 지름)

```
vector < vector <pair<int, int>>> Graph;
int n. d[10010]:
bool check[10010];
int dfs(int x) {
         check[x] = true;
         int ret = x;
         d[x] = 0;
         for (int i = 0; i < Graph[x].size(); i++) {
                  int next = Graph[x][i].first;
                  int cost = Graph[x][i].second;
                  if (check[next]) continue
                  int ret_next = dfs(next);
                  if (d[x] < d[next] + cost) {
                          d[x] = d[next] + cost;
                           ret = ret_next;
         return ret;
int main() {
         cin >> n;
         Graph.resize(n);
         for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
                  int u, v, w;
                  cin >> u >> v >> w;
                  u--; v--; // index 를 0부터 시작하는 경우에 해당, 문제보고 판단하기
                  Graph[u].push_back( {v, w} );
                  Graph[v].push_back( {u, w} );
         int s = dfs(0);
         memset(check, 0, sizeof(check));
```

```
memset(d, 0, sizeof(d));
        int e = dfs(s);
        cout << d[s];
}
이진 트리 문제 (Parent = i, left = i * 2, right = i * 2 + 1)
tree : 인덱스 트리
path : i번째 노드부터 그 리프들까지의 최장경로
sum : i번째 노드부터 그 리프들까지 최장경로로 바꿨을 때의 거리의 합
#include <iostream>
#include <string>
#define SIZE (1<<21)
#define MAX(a,b) (a > b ? a : b)
using namespace std;
int main(void) {
        int i, a, k, size, left, right;
        cin >> k:
        size = 1 << (k + 1);
        int tree[SIZE] = { 0 }, path[SIZE] = { 0 }, sum[SIZE] = { 0 };
        for (i = 2; i < size; i++) {
                 cin >> a:
                tree[i] = a;
        for (i = 1 << k; --i > 0;)
                left = i << 1; right = left + 1;
path[i] = MAX(path[left] + tree[left], path[right] + tree[right]);
sum[i] = sum[left] + sum[right] + (path[i] - path[left]) + (path[i] - path[right]);
        cout << sum[1];
        return 0:
```

Graph Algorithms

DFS, BFS (1)

DFS, BFS (2) - 미로 탈출 문제

```
int map[1000][1000];
int m, n, findPath = 0;
int dx[4] = \{0,0,-1,1\}; // 좌표를 나타내는 테크닉
int dy[4] = \{1,-1,0,0\};
                          // 좌표를 나타내는 테크닉
// 테두리 검사하기
int isInRanGe(int x, int y) {
         return (0 \le x \&\& x \le m) \&\& (0 \le y \&\& y \le n);
void dfs(int a, int b) {
         map[a][b] = 1;
         if (a == m - 1) {
                  findPath = 1;
                  return;
         for (int i = 0; i < 4; i++) {
                  int ax = a + dx[i];
                  int ay = b + dy[i];
                  if (isInRanGe(ax, ay) && !map[ax][ay])
                     dfs(ax, ay);
         }
int main(void) {
         string tmp[1000];
         cin >> m >> n;
                                           // 초기화는 항상 중요!
         memset(map, 0, sizeof(map));
         for (int i = 0; i < m; i++) {
                  cin >> tmp[i];
                  for (int j = 0; j < n; j++)
                  map[i][j] = tmp[i][j] - '0';
         }
```

DFS, BFS (3) - 스택과 큐를 사용하여 미로찾는 문제 풀기

```
void dfs_stack(int x, int y) {
       // 이용할 스택, (x,y) -> (행, 열)
       stack< pair<int,int> > s;
       // pair를 만들어서 stack에 넣는다.
       s.push(make pair(x,y));
       // 처음 x,y를 방문 했기 때문에 초기화
       visited[x][v] = true;
       groups[group_id]++;
       while(!s.empty()) {
               // 스택의 top 원소 꺼내기
               x = s.top().first;
               y = s.top().second;
               s.pop();
               // 해당 위치의 주변을 확인
               for (int i = 0; i < 4; i++) {
                      int nx = x + dx[i];
                      int ny = y + dy[i];
                      // 지도를 벗어나지 않고
                      if(0 <= nx && nx < n && 0 <= ny && ny < n) {
                      // 집이면서 방문하지 않았다면 -> 방문
                      if(map[nx][ny] == 1 && visited[nx][ny] == false) {
                              visited[nx][ny]=true;
                              // 해당 단지의 집의 수를 증가시킴
                              groups[group id]++;
                              // push하는 경우이므로 현재 위치도 넣어준다.
                              s.push(make_pair(x,y));
                              // 스택에 현재 nx,ny도 푸시
```

```
s.push(make pair(nx,ny));
       }
}}
void bfs(int x, int y) {
       // 이용할 큐, (x,y) -> (행, 열)
       queue< pair<int,int> > q;
       // pair를 만들어서 queue에 넣는다.
       q.push(make pair(x,y));
       // 처음 x,y를 방문 했기 때문에 초기화
       visited[x][y] = true;
        groups[group_id]++;
       while(!q.empty()) {
               // 큐의 현재 원소를 꺼내기
               x = q.front().first;
              v = q.front().second;
               q.pop();
               // 해당 위치의 주변을 확인
               for (int i = 0; i < 4; i++) {
                      int nx = x + dx[i];
                      int ny = y + dy[i];
                      // 지도를 벗어나지 않고
                      if(0 <= nx && nx < n && 0 <= ny && ny < n) {
                      // 집이면서 방문하지 않았다면 -> 방문
                      if(map[nx][ny] == 1 && visited[nx][ny] == false) {
                              visited[nx][ny]=true;
                              // 해당 단지의 집의 수를 증가시킴
                              groups[group id]++;
                              // 큐에 현재 nx,ny를 추가
                              q.push(make pair(nx,ny));
                              } } }
                      }
```

```
DFS, BFS Example : Term Project 문제
예를 들어, 한 반에 7명의 학생이 있다고 하면, 학생들을 1번부터 7번으로 표현할
때, 선택의 결과가 다음과 같다고 하자.
      2
             3
             3
                   7
                          3
                                  4
      1
위의 결과를 통해 (3)과 (4, 7, 6)이 팀을 이룰 수 있고, 1, 2, 5는 어느 팀에도
속하지 않는다. 주어진 선택의 결과를 보고 어느 프로젝트 팀에도 속하지 않는 학생
들의 수를 계산하는 프로그램을 작성하는 문제이다.
* 사이클(cvcle)을 찾는 문제이다. 중복 입력이 주어질 수 있으니 그 점에 주의
* 팀을 이를 수 있는 경우는 2가지이다.
1. 혼자 팀을 이루는 경우
 2. 여러 명이 팀을 이루는 경우
const int MAX = 100000 + 1;
int N, cnt;
int want[MAX];
bool visited[MAX];
bool done[MAX]; // 방문이 끝났는지 여부를 확인
void DFS(int nodeNum) {
      visited[nodeNum] = true;
      int next = want[nodeNum];
      if (!visited[next]) DFS(next);
      //이미 방문했지만 방문이 끝난 노드가 아니라면 싸이클
      else if (!done[next]) {
             // 팀원을 모두 센다
             for (int i = next; i != nodeNum; i = want[i])
             cnt++:
             cnt++; // 자기 자신을 센다.
      done[nodeNum] = true; // 더이상 해당 노드를 방문 할 일이 없다.
int main(void) {
      int T;
      cin >> T;
      while (T--) {
             memset(visited, false, sizeof(visited));
             memset(done, false, sizeof(done));
             cin >> N;
                    for (int j = 1; j <= N; j++)
                    cin >> want[j];
                    cnt = 0;
                    for (int j = 1; j <= N; j++) {
```

Djikstra Algorithm

```
// dist[] 배열 startnode 는 0, 나머지는 INF로 초기화
typedef struct Node {
         end, val
};
vector<Node>Edge_arr[MAX_V];
int dist[MAX v] = {0};
// 우선순위 큐를 사용하는 dijkstra() -> #include <queue> 필요!
void dijkstra() {
         priority_queue<pair<int,int>>pq;
         pq.push( {0,start node num} );
         while(!pq.empty()) {
                  int now node = pq.top().second;
                  int cost = -1*pq.top().first;
                  pq.pop();
                  for (int k=0; k<EDGE arr[now node].size(); k++) {</pre>
                           int new_val =dist[now_node] +EDGE_arr[now_node][k].val;
                           int before val =dist[Edge arr[now node][k].end];
                           if(new val<before val) {</pre>
                                    dist[EDGE arr[now node][k].end]=new val;
                                    pq.push({-1*new_val, EDGE_arr[now_node][k].end});
         }
```

Djikstra Algorithm Example : 거의 최단경로 문제

- 최단경로에 포함되어 있는 간선은 제외하고 난 그래프에서의 최단경로 구하기

- 1. 처음 한 번 다익스트라를 돌려 모든 최단경로를 찾는다..
- 2. 최단경로에 속한 경로들을 모두 지운다.
- 3. 다시 한번 다익스트라를 돌려 거의 최단 경로를 찾는다.

```
using namespace std;
const int MAX = 500;
const int INF = 987654321;
int N, M;
```

```
vector<pair<int, int>>graph[MAX];
vector<pair<int, int>>trace[MAX];
bool visited[MAX][MAX];
vector<int> dijkstra(int start, int vertex) {
       vector<int>distance(vertex, INF);
        distance[start] = 0;
        priority_queue<pair<int, int>>pq;
       // cost, vertex
        pq.push(make pair(0, start));
        while (!pq.empty()) {
                int cost = -1 * pq.top().first;
                int curVertex = pa.top().second:
                pq.pop();
                if (distance[curVertex] < cost) continue;</pre>
       for (int i = 0; i < graph[curVertex].size(); i++) {</pre>
                int neighbor = graph[curVertex][i].first;
                int neighborDistance = cost + graph[curVertex][i].second;
                if (graph[curVertex][i].second == -1) continue;
                if (distance[neighbor] > neighborDistance) {
                         distance[neighbor] = neighborDistance;
                         pq.push(make pair(-1*neighborDistance, neighbor));
                         trace[neighbor].clear();
        trace[neighbor].push back(make pair(curVertex, neighborDistance));
                else if (distance[neighbor] == neighborDistance) {
        trace[neighbor].push_back(make_pair(curVertex, neighborDistance));
        return distance:
void BFS(int destination) {
        queue<int>q;
        q.push(destination);
        while (!q.empty()) {
                int curVertex = q.front();
                q.pop();
                for (int i = 0; i < trace[curVertex].size(); i++) {</pre>
                         int neighbor = trace[curVertex][i].first;
                         for (int i = 0; i < graph[neighbor].size(); i++)</pre>
```

```
if (graph[neighbor][i].first == curVertex)
                                           graph[neighbor][i].second = -1;
                         q.push(neighbor);
                }
int main(void) {
        while (1) {
                memset(visited, false, sizeof(visited));
                memset(trace, 0, sizeof(trace));
                for (int i = 0; i < MAX; i++)
                         graph[i].clear();
                cin >> N >> M:
                if (N == 0 && M == 0)
                         break;
                int S, D;
                cin >> S >> D;
                for (int i = 0; i < M; i++) {
                         int source, destination, cost;
                         cin >> source >> destination >> cost;
                graph[source].push back(make pair(destination, cost));
                dijkstra(S, N);
                BFS(D);
                vector<int> result = dijkstra(S, N);
                if (result[D] == INF) cout << -1 << "\n";
                else cout << result[D] << "\n";</pre>
        return 0;
```

Djikstra Algorithm Example : 미확인 도착지 문제

- 최단경로 중 어떤 두 정점을 방문해야 하거나, 한 간선을 들러야 하는 경우
- 1. 다익스트라를 세 번 돌려서 해결한다. 즉, start -> n1 -> n2 -> end일 경우 (start -> n1), (n1 -> n2), (n2 -> end) 각각의 최단경로를 구하는 것이다..

```
2. 다익스트라를 한 번만 돌려서 해결한다.
   가중치가 모두 정수일 때, 모든 간선의 가중치들을 *2 해준 후 n1 -> n2 사이의 가중
   치를 -1 해줘서 홀수로 만든다.
   이후 다익스트라를 한 번 해 주면 후보지의 가중치가 홀수일 때 무조건 n1 -> n2를
   지난 것으로 손쉽게 확인할 수 있다.
   -1을 해줄 경우 원래 간선 기준으로 n1 -> n2를 지나던 그렇지 않던 최단경로가 같을
   경우, 무조건 n1 -> n2 경로를 지나게 할 수 있어, 중복경로를 걸러낼 수 있다.
#define INF 200000000
struct Vertex {
      int dist = INF, idx;
      vector<int>post;
      vector<pair<int, int>>next;
      bool operator < (const Vertex &v)const {</pre>
              return dist > v.dist:
};
int main(void) {
      int tc;
      cin >> tc;
      while (tc--) {
              int n, m, t, s, g, h;
              cin >> n >> m >> t >> s >> g >> h;
              Vertex vertex[2001];
              for (int i = 1; i <= n; i++) {
                     vertex[i].idx = i;
              vector<int>target;
              // 후보 목적지 저장
              while (m--) {
                     int a, b, d;
                     cin >> a >> b >> d;
                     d *= 2:
                      if ((a == g \&\& b == h) || (a == h \&\& b == g))
                             d = 1;
                     // 양방향 그래프
                     vertex[a].next.push back(make pair(d, b));
                     vertex[b].next.push back(make pair(d, a));
              }
      while (t--) {
              int ta;
              cin >> ta;
```

```
target.push back(ta);
}
priority_queue<Vertex> pq;
vertex[s].dist = 0;
pq.push(vertex[s]);
while (!pq.empty()) {
        Vertex curVertex = pq.top();
        pq.pop();
        for (pair<int, int>pa : curVertex.next) {
                 int w = pa.first;
                 // 가중치
                 int nIdx = pa.second;
                 if (vertex[nIdx].dist > curVertex.dist + w) {
                          vertex[nIdx].dist = curVertex.dist + w;
                          pq.push(vertex[nIdx]);
                 }
        sort(target.begin(), target.end());
        for (int tIdx : target) {
                 if (vertex[tIdx].dist % 2 != 0)
                         cout << tIdx << " ";
        cout << "\n";</pre>
return 0;
```

Shortest Path Faster Algorithm

```
arr[a].push_back(ii(b,w));
// 초기화하기
for (i=1; i<=v; i++)
         dist[i]=MAX:
                  // 출발지점은 0으로 설정
dist[1]=0;
queue<int>q;
                  // queue 에 출발지점 저장
q.push(1);
chk[1]=1;
cnt[1]++;
while(!q.empty()) {
         t= q.front();
         q.pop();
         chk[t]=0;
         for (auto i : arr[t]) {
                  f=i.first; s = I.second;
                  if(dist[f] > dist[t]+s) {
                           dist[f] =dist[t]+s;
                           if(cnt[f] ==v) {
                                    cout <<-1<<"\n";
                                    return 0;
                           if(!chk[f]) {
                                    q.push(f);
                                    chk[f]=1;
                                    cnt[f]++;
                  }
for (i=2; i<=v; i++)
         (dist[i] == MAX) ? cout<<-1<<"\n" : cout<<dist[i] <<"\n";</pre>
```

Topological Sort

```
#include<vector>
#include<queue>
#define MAX1 0
int n, inDegree[MAX];
vector<int> a[MAX];

void topologySort() {
    int result[MAX];
    queue<int>q;

    // 진입 차수가 0인 노드를 큐에 삽입한다.
    for (int I=1; i<=N; I++) {
        if(inDegree[i] ==0) q.push(i);
    }
```

```
// 정렬이 완전히 수행될려면 정확히 n개의 노드를 방문해야한다.
        for (int I=1; i<=N; I++) {
                // n 개를 방문하기전 큐가 비어버리면 사이클이 발생한 것
               if(q.empty())
                       cout<< "싸이클" return;
                int x =q.front();
                q.pop();
                result[i] =x;
                for (int I=0; i<a[x].size(); I++) {
                       int y = a[x][i];
                       // 새로 진입차수가 0이 된 정점을 큐에 삽입 한다.
                       if(--inDegree[y]==0) q.push(y);
               }
       }
        for (int I=1; I<=N; I++) {
                cout<<result[i]
        }
}
```

Strongly Connected Component

```
#include <cstdio>
#include <vector>
#include <stack>
#include <algorithm>
using namespace std;
const int MAX = 10000;
// SN: SCC 개수, sn[i]: i가 속한 SCC의 번호
int V, E, cnt, dfsn[MAX], SN, sn[MAX];
vector<int> adj[MAX];
bool finished[MAX];
                       // SCC 분리가 끝난 정점만 true
stack<int> S;
vector<vector<int>> SCC;
// 자신의 결과값을 리턴하는 DFS 함수
int DFS(int curr){
   dfsn[curr] = ++cnt; // dfsn 결정
   S.push(curr); // 스택에 자신을 push
   // 자신의 dfsn, 자식들의 결과나 dfsn 중 가장 작은 번호를 result에 저장
   int result = dfsn[curr];
   for(int next: adj[curr]){
      // 아직 방문하지 않은 이웃
```

```
if(dfsn[next] == 0) result = min(result, DFS(next));
      // 방문은 했으나 아직 SCC로 추출되지는 않은 이웃
      else if(!finished[next]) result = min(result, dfsn[next]);
   // 자신, 자신의 자손들이 도달 가능한 제일 높은 정점이 자신일 경우 SCC 추출
   if(result == dfsn[curr]){
      vector<int> currSCC;
      // 스택에서 자신이 나올 때까지 pop
      while(1){
          int t = S.top();
          S.pop();
          currSCC.push back(t);
          finished[t] = true;
          sn[t] = SN;
          if(t == curr) break;
      // 출력을 위해 원소 정렬
      sort(currSCC.begin(), currSCC.end());
      // SCC 추출
      SCC.push back(currSCC);
      SN++;
   }
   return result;
int main(){
   // 그래프 정보 입력
   scanf("%d %d", &V, &E);
   for(int i=0; i<E; i++){
      int A, B;
      scanf("%d %d", &A, &B);
      adj[A-1].push back(B-1);
   // DFS를 하며 SCC 추출
   for(int i=0; i<V; i++)</pre>
      if(dfsn[i] == 0) DFS(i);
   // 출력을 위해 SCC들을 정렬
   sort(SCC.begin(), SCC.end());
   // SCC 개수
   printf("%d\n", SN);
   // 각 SCC 출력
   for(auto& currSCC: SCC){
      for(int curr: currSCC)
          printf("%d ", curr+1);
```

```
puts("-1");
}
```

Maximum Matching

```
namespace Matching{
//matching [1...n] <-> [1...m]
const int MX = 40040, MY = 40040;
vector <int> E[MX];
int xy[MX], yx[MY];
int n, m;
void addE(int x, int y) { E[x].pb(y); }
void setnm(int sn, int sm) { n = sn; m = sm; }
int tdis[MX], que[MX], *dis = tdis + 1;
int bfs() {
 int *fr = que, *re = que;
 for(int i=1;i<=n;i++) {
   if(xy[i] == -1) *fr++ = i, dis[i] = 0;
   else dis[i] = -1;
  dis[-1] = -1;
  while(fr != re) {
   int t = *re++;
   if(t == -1) return 1;
   for(int e : E[t]) {
     if(dis[yx[e]] == -1) dis[yx[e]] = dis[t] + 1, *fr++ = yx[e];
 }
  return 0;
int dfs(int x) {
 for(int e : E[x]) {
   if(yx[e] == -1 || (dis[yx[e]] == dis[x] + 1 && dfs(yx[e]))) {
     xy[x] = e;
     yx[e] = x;
     return 1;
   }
  dis[x] = -1;
  return 0;
int Do() {
  memset(xy, -1, sizeof xy);
```

```
memset(yx, -1, sizeof yx);
int ans = 0;
while(bfs()) {
   for(int i=1;i<=n;i++) if(xy[i] == -1 && dfs(i)) ++ans;
}
return ans;
}

void solve(){
   int n, m;
   scanf("%d%d", &n, &m);
   Matching::setnm(n, m);
   for(int i=1;i<=n;i++) {
      int x; scanf("%d", &x);
      while(x--) {
        int y; scanf("%d", &y);
        Matching::addE(i, y);
      }
}
printf("%d\n", Matching::Do());
}</pre>
```

Dinic's Algorithm

```
namespace MaxFlow{
const int MV = 20020;
const int ME = 40040;
const int INF = 1e9;
int dis[MV];
int st[MV], en[ME<<1], nxt[ME<<1], flow[ME<<1], ce;</pre>
int start[MV];
void init() {
 memset(st, 0, sizeof st);
 ce = 1;
void addE(int s, int e, int f = 1) {
 ++ce; nxt[ce] = st[s]; st[s] = ce; en[ce] = e; flow[ce] = f;
 ++ce; nxt[ce] = st[e]; st[e] = ce; en[ce] = s; flow[ce] = 0;
int que[MV];
int bfs(int N, int S, int E) {
 for(int i=1;i<=N;i++) dis[i] = -1;
 dis[S] = 0;
 int *fr = que, *re = que;
 *fr++ = S;
 while(fr != re) {
   int t = *re++;
   for(int \ i=st[t];i;i=nxt[i]) \ if(flow[i] \ > \ 0 \ \&\& \ dis[en[i]] \ == \ -1) \ \{
     dis[en[i]] = dis[t] + 1;
     *fr++ = en[i];
```

```
return dis[E] != -1;
int dfs(int x, int E, int f) {
 if(x == E) return f;
 for(int &i=start[x],t;i;i=nxt[i]) if(flow[i] > 0 && dis[en[i]] == dis[x] + 1 && (t =
dfs(en[i], E, min(f, flow[i]))) > 0){
   flow[i] -= t;
   flow[i^1] += t;
   return t;
  return 0;
int Get(int N, int S, int E) {
 int res = 0;
  while(bfs(N, S, E)) {
   for(int i=1;i<=N;i++) start[i] = st[i];
   while(1) {
     int t = dfs(S, E, INF);
     if(t == 0) break;
     res += t;
  return res;
int Do(int L) {
 MaxFlow::init();
 int S = n + m + 1, E = n + m + 2;
  for(int i=1;i<=n;i++) MaxFlow::addE(S, i, L);</pre>
   rep(j, 2) MaxFlow::addE(p[i][j], n + 1 + i), g[i][j] = MaxFlow::ce - 1;
  for(int i=1;i<=m;i++) MaxFlow::addE(n + i, E);</pre>
  if(MaxFlow::Get(E, S, E) == m) {
   for(int i=1;i<=m;i++) ans[i] = MaxFlow::flow[g[i-1][0]] == 0;
   return 1;
  return 0;
typedef pair<int,int> pii;
const int MX = 2505;
int C[MX][MX] = {}, G[MX][MX] = {};
void solve(vector<pii> &E, int N, int M){
 int X[MX] = {}, a, b;
  auto update = [&](int u){ for(X[u] = 1; C[u][X[u]]; X[u]++); };
  auto color = [&](int u, int v, int c){
   int p = G[u][v];
   G[u][v] = G[v][u] = c;
```

```
C[u][c] = v; C[v][c] = u;
  C[u][p] = C[v][p] = 0;
 if(p) X[u] = X[v] = p;
  else update(u), update(v);
  return p; };
auto flip = [&](int u, int c1, int c2){
  int p = C[u][c1], q = C[u][c2];
  swap(C[u][c1], C[u][c2]);
  if( p ) G[u][p] = G[p][u] = c2;
  if( |C[u][c1] ) X[u] = c1;
 if( !C[u][c2] ) X[u] = c2;
 return p; };
for(int i = 1; i <= N; i++) X[i] = 1;
for(int t = 0; t < E.size(); t++){
 int u = E[t].first, v0 = E[t].second, v = v0, c0 = X[u], c = c0, d;
 vector<pii> L;
 int vst[MX] = {};
  while(!G[u][v0]){
   L.emplace_back(v, d = X[v]);
   if(!C[v][c]) for(a = (int)L.size()-1; a >= 0; a--) c = color(u, L[a].first, c);
   else if(!C[u][d])for(a=(int)L.size()-1;a>=0;a--)color(u,L[a].first,L[a].second);
   else if( vst[d] ) break;
   else vst[d] = 1, v = C[u][d];
 if( !G[u][v0] ){
   for(;v; v = flip(v, c, d), swap(c, d));
   if(C[u][c0]){
     for(a = (int)L.size()-2; a >= 0 && L[a].second != c; a--);
     for(; a >= 0; a--) color(u, L[a].first, L[a].second);
   } else t--;
 }
}
```

Minimum Cost Maximum Flow

```
#include <cstdio>
#include <vector>
#include <queue>
#include <algorithm>
using namespace std;
const int MAX_N = 100;
// 최대 N, M
const int MAX_V = 2*(MAX_N+1);
// 최대 정점 개수
const int S = MAX_V-2;
// 소스 정점 번호
const int E = MAX_V-1;
// 싱크 정점 번호
const int INF = 1000000000;
```

```
int main() {
        // 정점 번호: 0~MAX N: 서점, MAX N~MAX N*2: 사람
        int N, M;
        int c[MAX_V][MAX_V] = \{0\};
                                      // 각 간선의 용량
        int d[MAX V][MAX V] = \{0\};
                                       // 각 간선의 비용
                                       // 각 간선에 흐르는 중인 유량
        int f[MAX V][MAX V] = \{0\};
        vector<int> adj[MAX V]; // 각 정점의 인접 리스트
        scanf("%d %d", &N, &M);
        // 각 사람 정점과 싱크 정점 사이 간선 추가 (비용 0)
        for (int i=MAX N; i<MAX N+N; i++) {</pre>
               scanf("%d", &c[i][E]);
                adj[E].push_back(i);
                adj[i].push back(E);
        }
        // 소스 정점과 각 서점 정점 사이 간선 추가 (비용 0)
        for (int i=0; i<M; i++) {
                scanf("%d", &c[S][i]);
                adj[S].push_back(i);
                adj[i].push back(S);
        }
        // 서점과 사람 사이 간선 추가 (비용 C ij)
        for (int i=0; i<M; i++) {
                for (int j=MAX_N; j<MAX_N+N; j++) {</pre>
                       scanf("%d", &d[i][j]);
                       d[j][i] = -d[i][j];
                       // 역방향 간선의 비용: 순방향의 -1배
                       c[i][j] = INF;
                       // 순방향 간선만 용량이 1 이상
                       adj[i].push back(j);
                       adj[j].push_back(i);
               }
        }
        int result = 0:
        // 최소 비용
        // MCMF 시작
        while(1) {
                int prev[MAX V], dist[MAX V];
                bool inQ[MAX V] = \{0\};
               // 해당 정점이 큐 안에 있는가?
                queue<int> Q;
                fill(prev, prev+MAX V, -1);
```

```
fill(dist, dist+MAX V, INF);
               dist[S] = 0;
               inQ[S] = true;
               Q.push(S);
               while(!Q.empty()) {
                       int curr = Q.front();
                       Q.pop();
                       inQ[curr] = false;
                       // 큐에서 꺼냄
                       for (int next: adj[curr]) {
                       // 최단 경로를 찾는 중이지만, 여전히 여유 용량 있어야 함
                       if(c[curr][next]-f[curr][next] > 0 && dist[next] >
dist[curr]+d[curr][next]) {
                                       dist[next] = dist[curr] +
d[curr][next];
                                       prev[next] = curr;
                                       // 큐에 들어있지 않다면 큐에 넣음
                                       if(!inQ[next]) {
                                              Q.push(next);
                                              inQ[next] = true;
                                       }
                       }
               }
               // 더 이상 경로가 없다면 루프 탈출
               if(prev[E] == -1) break;
               // 경로상에서 가장 residual이 작은 간선을 찾아 최대 흘릴 수 있는
flow 찾음
               int flow = INF;
               for (int i=E; i!=S; i=prev[i])
                         flow = min(flow, c[prev[i]][i] - f[prev[i]][i]);
               // 경로상의 모든 간선에 flow만큼의 유량을 흘림
               for (int i=E; i!=S; i=prev[i]) {
                       result += flow * d[prev[i]][i];
                       // 총 비용이 각 간선 비용만큼 증가
                       f[prev[i]][i] += flow;
                       f[i][prev[i]] -= flow;
               }
       // 정답 출력
       printf("%d\n", result);
```

Biperate Matching

```
#define MAX N 1001
int n, m;
int visited[MAX N];
int b[MAX N];
vector<vector<int>> node;
int dfs(int here) {
        if (visited[here]) return 0;
        //방문 된 정점은 매칭 불가
        visited[here] = 1;
        for (int i = 0; i<node[here].size(); i++) {</pre>
               int there = node[here][i];
                if (!b[there] || dfs(b[there])) {
                       // 매칭이 되어있지 않은 정점을 만나거나
                       // 이미 매칭된 정점이 다른 정점과 매칭이 가능할 때
                       b[there] = here;
                       //매칭 시켜준 뒤 1을 리턴 해줌
                       return 1;
        return 0;
int bmatch() {
        int ret = 0;
        for (int i = 1; i <= n; i++) {
               //모든 정점에 대하여 매칭을 시도
               memset(visited, 0, sizeof(visited));
               if (dfs(i))ret++;
        return ret;
```

Mathematical Stuff

최대공약수와 최소공배수 구하기

```
int lcm(int a, int b){ // 최소공배수 return a * ((long long)b / gcd(a,b)); }
```

Polynomial multimplcation - Fast Fourier Transform 이용

$$c_i = \sum\limits_{j=0}^i a_j imes b_{i-j}$$

<- 여기에서 C를 게산하기 위한 테크닉임

```
#include <complex>
#include <vector>
using namespace std;
\#define pb(x) push back(x)
namespace FFT{
typedef complex<double> base;
typedef long long 11;
#define all(x) (x).begin(), (x).end()
#define sz(x) ((int)(x).size())
const double C PI = acos(-1);
void fft(vector <base> &a, bool invert){
 int n = sz(a);
 for(int i=0,j=0;i<n;++i) {
   if(i>j) swap(a[i],a[j]);
   for(int k=n>>1;(j^=k)<k;k>>=1);
 for (int len=2;len<=n;len<<=1){</pre>
   double ang = 2*C_PI/len*(invert?-1:1);
   base wlen(cos(ang), sin(ang));
   for (int i=0;i<n;i+=len){</pre>
     base w(1);
     for (int j=0;j<len/2;j++){
// if((j & 511) == 511)w = base(cos(ang * j), sin(ang * j));
//오차가 클 경우 이 빈도를 늘린다. cos, sin 함수는 시간 부담이 있으니 주의
       base u = a[i+j], v = a[i+j+len/2]*w;
       a[i+j] = u+v;
       a[i+j+len/2] = u-v;
       w *= wlen;
   }
 if (invert){
   for (int i=0;i<n;i++) a[i] /= n;
void multiply(const vector<int> &a,const vector<int> &b,vector<int> &res){
```

```
int L = sz(a) + sz(b) + 1;
 vector <base> fa(all(a)), fb(all(b));
 int n = 1;
 while (n < max(sz(a),sz(b))) n <<= 1; n <<= 1;
 fa.resize(n); fb.resize(n);
 fft(fa,false); fft(fb,false);
 for (int i=0;i<n;i++) fa[i] *= fb[i];
 fft(fa,true);
 res.resize(L);
 for(int i=0;i<L;i++)res[i]=((int)(fa[i].real()+(fa[i].real()>0?0.5:-0.5))) & 1;
void multiply_with_modulo(const vector<int> &a,const vector<int> &b,vector<int> &res, const int
MOD){
 int n = 1;
 while (n < max(sz(a), sz(b))) n <<= 1; n <<= 1;
 vector <base> A(n), B(n);
 int L_BLOCK = 15; //2^L_BLOCK ~= sqrt(MOD).
  for(int i=0;i<n;i++)</pre>
   A[i] = (i < sz(a) ? base(a[i] & ((1 << L_BLOCK) - 1), a[i] >> L_BLOCK) : base(0));
  for(int i=0;i<n;i++)
   B[i] = (i < sz(b) ? base(b[i] & ((1 << L_BLOCK) - 1), b[i] >> L_BLOCK) : base(0));
 fft(A, false); fft(B, false);
 vector <base> f1(n), f2(n), f3(n), f4(n);
 for(int i=0;i<n;i++) {
   int j=(n-i)&(n-1);
   f2[i]=(A[i]+conj(A[j]))*base(0.5,0);
   f1[i]=(A[i]-conj(A[j]))*base(0,-0.5);
   f4[i]=(B[i]+conj(B[j]))*base(0.5,0);
   f3[i]=(B[i]-conj(B[j]))*base(0,-0.5);
 for(int i=0;i<n;i++) {
   A[i]=f1[i]*f3[i]+f1[i]*f4[i]*base(0,1);
   B[i]=f2[i]*f4[i]*base(0,1)+f2[i]*f3[i];
 fft(A, true); fft(B, true);
 res.resize(n);
 for(int i=0;i<n;i++) {
   ll g1=(ll)(A[i].real()+0.5) % MOD; //A[i].real > 0 이어야 함.
   11 g2=(11)(A[i].imag()+0.5) % MOD;
   11 g3=(11)(B[i].real()+0.5) % MOD;
   11 g4=(11)(B[i].imag()+0.5) % MOD;
   res[i] = (g4 + ((g2+g3) << L_BLOCK) + (g1 << (L_BLOCK << 1))) % MOD;
void multiply big(const vector<int> &a,const vector<int> &b, vector <1l> &res){
 // 단순히 오차가 심해 구하지 못하는 경우
 // 결과값은 long long 범위 안
 int n = 1;
 while (n < max(sz(a), sz(b))) n <<= 1; n <<= 1;
 vector <base> A(n), B(n);
 int L_BLOCK = 10;
  for(int i=0;i<n;i++)
    A[i] = (i < sz(a) ? base(a[i] & ((1<< L_BLOCK)-1),a[i] >> L_BLOCK) : base(0));
  for(int i=0;i<n;i++)
```

```
B[i] = (i < sz(b) ? base(b[i] & ((1 << L BLOCK) - 1), b[i] >> L BLOCK) : base(0));
fft(A, false); fft(B, false);
vector <base> f1(n), f2(n), f3(n), f4(n);
for(int i=0;i<n;i++) {
 int j=(n-i)&(n-1);
 f2[i]=(A[i]+conj(A[j]))*base(0.5,0);
 f1[i]=(A[i]-conj(A[j]))*base(0,-0.5);
 f4[i]=(B[i]+conj(B[j]))*base(0.5,0);
 f3[i]=(B[i]-conj(B[j]))*base(0,-0.5);
for(int i=0;i<n;i++) {
 A[i]=f1[i]*f3[i]+f1[i]*f4[i]*base(0,1);
 B[i]=f2[i]*f4[i]*base(0,1)+f2[i]*f3[i];
fft(A, true); fft(B, true);
res.resize(n);
for(int i=0;i<n;i++) {
 ll g1=(ll)(A[i].real()+0.5);
 11 g2=(11)(A[i].imag()+0.5);
 11 g3=(11)(B[i].real()+0.5);
 ll g4=(ll)(B[i].imag()+0.5);
  res[i] = (g4 + ((g2+g3) << (L_BLOCK)) + (g1 << (L_BLOCK << 1)));
```

Polynomial multimplcation with special modulo

정수만을 사용하여 다항식 곱셈을 한 것.

```
#include <cstdio>
const int A = 7, B = 26, P = A << B | 1, R = 3;
const int SZ = 20, N = 1 << SZ;
int Pow(int x, int y) {
 int r = 1;
 while (y) {
   if (y \& 1) r = (long long)r * x % P;
   x = (long long)x * x % P;
   y >>= 1;
 return r;
void FFT(int *a, bool f) {
 int i, j, k, x, y, z;
 j = 0;
 for (i = 1; i < N; i++) {
   for (k = N >> 1; j >= k; k >>= 1) j -= k;
   j += k;
   if (i < j) {
    k = a[i];
     a[i] = a[j];
     a[j] = k;
 for (i = 1; i < N; i <<= 1) {
   x = Pow(f ? Pow(R, P - 2) : R, P / i >> 1);
```

```
for (j = 0; j < N; j += i << 1) {
     for (k = 0; k < i; k++) {
      z = (long long)a[i | j | k] * y % P;
       a[i | j | k] = a[j | k] - z;
       if (a[i | j | k] < 0) a[i | j | k] += P;
       a[j \mid k] += z;
       if (a[j | k] >= P) a[j | k] -= P;
      y = (long long)y * x % P;
     }
 if (f) {
   i = Pow(N, P - 2);
   for (i = 0; i < N; i++) a[i] = (long long)a[i] * j % P;
int X[N];
int main() {
 int i, n;
 scanf("%d", &n);
 for (i = 0; i \le n; i++) scanf("%d", &X[i]);
 FFT(X, false);
 for (i = 0; i < N; i++) X[i] = (long long)X[i] * X[i] % P;
 FFT(X, true);
 for (i = 0; i \le n + n; i++) printf("%d ", X[i]);
```

Geometry

Point and Line

```
#define EPS 1e-9
// struct point i { int x, y; };
                                   // 가장 기본적인, 최소한의 형태
                                   // 가능하면 point i를 사용 (정수형)
struct point i {
   int x, y;
                                        // 기본 생성자
   point i() \{ x = y = 0; \}
                                       // 사용자 정의 생성자
   point_i(int _x, int _y) : x(_x), y(_y) {}
   // 점들을 정렬해야 하는 경우
   bool operator < (point i other) const { // 연산자를 재정의한다.
      if (fabs(x-other.x) > EPS) // 이 연산자는 점들을 정렬할 때 유용하게
         return x < other.x: // 먼저는 x좌표를 기준으로 비교하고
      return v < other.v: // 다음으로는 v좌표를 기준으로 비교한다.
   };
};
                      // 좌표를 실수 값으로 표현해야 하는 경우에만 사용
struct point {
   double x, y;
   point() \{ x = y = 0; \}
                                        // 기본 생성자
   point(double _x, double _y) : x(_x), y(_y) {} // 사용자 정의 생성자
```

```
// 점들을 정렬해야 하는 경우
   bool operator < (point other) const { // 연산자를 재정의한다.
      if (fabs(x-other.x) > EPS) // 이 연산자는 점들을 정렬할 때 유용하게 사용
         return x < other.x; // 먼저는 x좌표를 기준으로 비교하고
      return y < other.y;
                            // 다음으로는 v좌표를 기준으로 비교한다.
   };
   // 두 점이 서로 같은지를 검사해야 하는 경우
   // 두 실수가 서로 같은지를 비교할 때는 EPS(1e-9)를 사용한다.
   bool operator == (point other) const {
      return (fabs(x - other.x) < EPS && (fabs(y - other.y) < EPS));
   // 유클리드 거리 구하기
   double dist(point p1, point p2) {
      //hypot(dx, dy)는 sart(dx * dx + dv * dv)를 반환한다.
      return hypot(p1.x - p2.x, p1.y - p2.y); // double형을 반환한다.
   // p를 원점 (0, 0)을 중심으로 반시계 방향으로 theta도 회전한다.
   point rotate(point p, double theta) {
      double rad = DEG TO RAD(theta); // theta에 (PI / 180.0)을 곱한다.
      return point(p.x * cos(rad) - p.y * sin(rad), p.x * sin(rad) + p.y * cos(rad));
  };
};
// int main 함수 내부, vector <point> P를 미리 생성해두었다고 가정
sort(P.begin(), P.end()); // 비교 연산자를 위에서 정의하였다.
// int maiN 함수 내부, == 사용 예시
point P1(0,0), P2(0,0), P3(0,1);
printf("%d\n", P1 == P2); // 참
printf("%d\n", P1 == P3); // 거짓
// 1차원 도형 : 직선
// 직선의 방정식 ax + by + c = 0, 여기에서 직선이 수직선인 경우 b = 0, 수직선이 아닐 경우 b = 1
struct line { double a, b, c };
// 만약 직선을 지나는 점이 적어도 두 개 주어졌다면, 직선의 방정식을 세울 수 있다.
void pointsToLine(point p1, point p2, line &l) {
  if (fabs(p1.x - p2.x) < EPS) {
                                             // 수직선도 괜찮다.
      l.a = 1.0; l.b = 0.0; l.c = -p1.x;
                                             // 기본 값
   else {
     l.a = -(double)(p1.y - p2.y) / (p1.x - p2.x);
                                            // 중요 : b의 값을 1.0으로 고정한다.
     1.b = 1.0;
      1.c = -(double)(1.a * p1.x) - p1.y;
}
// 두 직선이 평행(parallel)한지를 검사하려면, 계수 a와 b가 서로 같은지 검사하면 된다.
bool areParallel(line l1, line l2) { // 계수 a와 b를 검사한다.
   return (fabs(l1.a - l2.a) < EPS) && (fabs(l1.b - l2.b) < EPS);
```

```
// 두 직선이 일치(same)하는지를 검사하려면, 두 직선이 평행하며 계수 c가 서로 같은지 검사해보면 된다.
// 이 경우 계수 a, b, c 세 개가 모두 서로 같은지 검사한다.
bool areSame(line 11, line 12) {
                                // 계수 c도 검사한다.
   return areParallel(11, 12) && (fabs(11.c - 12.c) < EPS);</pre>
// 두 직선이 서로 평행하지 않다면(일치하지도 않다면), 둘은 한 점에서 교차(intersect)한다. 그 교점
(intersection point) (x,y)를 구하려면, 미지수가 두 개이며 선형 방정식 두 개로 이루어진 연립 방정식을
풀어야 한다.
bool areIntersect(line 11, line 12, point &p) {
   if (areParallel(l1, l2)) return false; // 교차하지 않는다.
   // 미지수가 두 개이며 선형 방정식 두 개로 이루어진 연립 방정식을 푼다.
   p.x = (12.b * 11.c - 11.b * 12.c) / (12.a * 11.b - 11.a * 12.b);
   // 예외 케이스, 0으로 나누지 않도록 하기 위해 수직선인지를 검사한다.
   if (fabs(l1.b) > EPS) p.y = -(l1.a * p.x + l1.c);
   else p.y = -(12.a * p.x + 12.c);
   return true;
}
```

Geometry Algorithm Example : 교차점 문제

- 사각형과 선분의 교차점이 0개, 1개, 2개 중 어떤지 판정하는 문제

```
#include <iostream>
#include <set>
#include <algorithm>
#include <vector>
using namespace std:
typedef long long 11;
struct POS {
          int x, y;
};
vector<int> ans;
set<pair<int, int> > chk:
int ccw(int x1, int v1, int x2, int v2, int x3, int v3) {
          11 ret = (x1 * y2 + x2 * y3 + x3 * y1) - (y1 * x2 + y2 * x3 + y3 * x1);
          if (ret > 0) return 1:
          else if (ret < 0) return -1;
          else return 0:
bool isCross(int x1, int y1, int x2, int y2, int x3, int y3, int x4, int y4) {
          // ccw곱 홀수 + 사각형 내부 피하면 교차
          if (ccw(x1, y1, x2, y2, x3, y3) * ccw(x1, y1, x2, y2, x4, y4) <= 0 &&
                     ccw(x3, y3, x4, y4, x1, y1) * ccw(x3, y3, x4, y4, x2, y2) <= 0) {
                    if ((x1 < x3 && x1 < x4 && x2 < x3 && x2 < x4) ||
                               (x3 < x1 && x3 < x2 && x4 < x1 && x4 < x2)) return false;
                     if ((y1 < y3 && y1 < y4 && y2 < y3 && y2 < y4) ||
                               (y3 < y1 && y3 < y2 && y4 < y1 && y4 < y2)) return false;
                     return true;
           return false:
```

```
bool isCross rect point(int x1, int y1, int x2, int y2, int x3, int y3, int x4, int y4) {
          int line = ccw(x1, y1, x2, y2, x3, y3) * ccw(x1, y1, x2, y2, x4, y4);
          int rect = ccw(x3, y3, x4, y4, x1, y1) * ccw(x3, y3, x4, y4, x2, y2);
          if (line == 0 && rect <= 0) return true:
          else return false:
}
bool isCross rect line(int x1, int y1, int x2, int y2, int x3, int y3, int x4, int y4) {
          int line = ccw(x1, y1, x2, y2, x3, y3) * ccw(x1, y1, x2, y2, x4, y4);
          int rect = ccw(x3, y3, x4, y4, x1, y1) * ccw(x3, y3, x4, y4, x2, y2);
          if (line < 0 && rect <= 0) return true;
          else return false;
int main(void)
          int T;
          cin >> T;
          int xmin, ymin, xmax, ymax;
          for (int i = 0; i < T; i++) {
                    cin >> xmin >> ymin >> xmax >> ymax;
                    POS r1 = { xmin, ymin };
                    POS r2 = { xmin, ymax };
                    POS r3 = { xmax, ymin };
                    POS r4 = \{ xmax, ymax \};
                    POS 11, 12:
                    int x1, y1, x2, y2;
                    cin >> 11.x >> 11.y >> 12.x >> 12.y;
                    if (11.x > 12.x) swap(11, 12);
                    // 1. 교점이 없는 경우
                    bool isNone = true;
                    if (isCross(l1.x, l1.y, l2.x, l2.y, r1.x, r1.y, r2.x, r2.y) |
                              isCross(11.x, 11.y, 12.x, 12.y, r2.x, r2.y, r4.x, r4.y) ||
                              isCross(11.x, 11.y, 12.x, 12.y, r4.x, r4.y, r3.x, r3.y)
                              isCross(l1.x, l1.y, l2.x, l2.y, r3.x, r3.y, r1.x, r1.y)) isNone
= false:
                    if (isNone) {
                              cout << 0 << '\n';
                              continue;
                    // 2. 교점이 무수히 많은 경우 -> x 좌표 기준으로만 정렬했으므로,
                    // v좌표는 뭐가 큰지를 모르니 두 경우를 다 고려한다.
                    if (11.x == 12.x \&\& 11.x == xmin) {
                              if ((l1.y < ymax) && (l2.y > ymin) || (l2.y < ymax) && (l1.y >
ymin)) {
                                        cout << 4 << "\n";
                                        continue;
                    else if (11.x == 12.x \&\& 11.x == xmax) {
                              if ((l1.y < ymax) && (l2.y > ymin) || (l2.y < ymax) && (l1.y >
```

```
ymin)) {
                                          cout << 4 << "\n";
                                          continue:
                     else if (l1.y == l2.y && l1.y == ymax) {
                               if ((l1.x < xmax) && (l2.x > xmin) || (l2.x < xmax) && (l1.x >
xmin)) {
                                          cout << 4 << "\n";
                                          continue;
                     else if (l1.y == l2.y && l1.y == ymin) {
                               if ((l1.x < xmax) && (l2.x > xmin) || (l2.x < xmax) && (l1.x >
xmin)) {
                                          cout << 4 << "\n";
                                          continue:
                     int cnt_rect_line = 0, cnt_rect_point = 0;
                     if (isCross_rect_line(l1.x, l1.y, l2.x, l2.y, r1.x, r1.y, r2.x, r2.y))
cnt rect line++;
                     if (isCross rect line(l1.x, l1.y, l2.x, l2.y, r2.x, r2.y, r4.x, r4.y))
cnt rect line++;
                     if (isCross rect line(l1.x, l1.y, l2.x, l2.y, r4.x, r4.y, r3.x, r3.y))
cnt rect line++;
                     if (isCross rect line(l1.x, l1.y, l2.x, l2.y, r3.x, r3.y, r1.x, r1.y))
cnt rect line++;
                     if (isCross rect point(l1.x, l1.y, l2.x, l2.y, r1.x, r1.y, r2.x, r2.y))
cnt rect point++;
                     if (isCross rect point(l1.x, l1.y, l2.x, l2.y, r2.x, r2.y, r4.x, r4.y))
cnt rect point++;
                     if (isCross rect point(l1.x, l1.y, l2.x, l2.y, r4.x, r4.y, r3.x, r3.y))
cnt rect point++;
                     if (isCross rect point(l1.x, l1.y, l2.x, l2.y, r3.x, r3.y, r1.x, r1.y))
cnt_rect_point++;
                     cout << cnt rect line + cnt rect point / 2 << "\n";</pre>
          return 0;
```

Geometry Algorithm Example : 맹독 방벽 문제 - Convex Hull 구하기, 테두리 길이 구하기

```
using namespace std;
#define x first
#define y second
typedef long long ll;
typedef pair <ll, ll> p;
const double pi = 3.1415926535;
int n;
```

```
11 1:
vector  v, hull;
int ccw(p a, p b, p c) {
       11 res = a.x * b.y + b.x * c.y + c.x * a.y;
       res -= b.x * a.y + c.x * b.y + a.x * c.y;
       if (res > 0) return 1;
       if (res) return -1;
       return 0:
double dist(p a, p b) {
       11 dx = a.x - b.x;
       11 dy = a.y - b.y;
       return sqrt(dx * dx + dy * dy);
// vector의 내적
11 dot(p a, p b) {
       return a.x * b.x + a.y * b.y;
int main(void)
       ios base::sync with stdio(false);
       cin.tie(NULL); cout.tie(NULL);
       cin >> n >> 1;
       v.resize(n); // 빨리 vector에 넣기 위함
       for (int i = 0; i < n; i++)
                cin >> v[i].x >> v[i].y;
       swap(v[0], *max element(v.begin(), v.end()));
       sort(v.begin() + 1, v.end(), [&](p& a, p& b) {
                int cw = ccw(v[0], a, b);
                if (cw) return cw > 0;
                return dist(v[0], a) < dist(v[0], b);
                });
       for (auto i : v) {
                while (hull.size() >= 2 && ccw(hull[hull.size() - 2],
hull.back(), i) <= 0)
                        hull.pop back();
                hull.push back(i);
       n = hull.size();
```

```
double ans = 0:
       // 1. convex hull에 속해 있는 점들의 테두리 길이?
        for (int i = 0; i < n; i++) {
               p prv = hull[(i + n - 1) % n];
               p now = hull[i];
               p nxt = hull[(i + 1) % n];
               double dist1 = dist(now, nxt);
               ans += dist1;
               double dist2 = dist(prv, now);
               // 2. 곡선의 길이?
               // now->prv 벡터와 now->nxt 벡터의 내적
               11 inner = dot({ prv.x - now.x, prv.y - now.y }, { nxt.x -
now.x, nxt.y - now.y });
               double theta = acos((double)inner / dist1 / dist2);
               theta = pi - theta; // 180 - theta
               ans += 1 * theta; // 호의 길이를 구한다고 생각한다.
        cout << round(ans); // 정수 단위로 반올림
}
```

Geometry Algorithm Example : 점 분리 문제

- Convex Hull 두 개를 구하고, 그 Convex Hull이 서로 겹치는지 확인하는 문제

```
node white[105];
bool comp(node p1, node p2) {
       if (p1.q * p2.p != p1.p * p2.q) return p1.q * p2.p < p1.p * p2.q;
       if (p1.y != p2.y) return p1.y < p2.y;
       return p1.x < p2.x;
void qsort(node* p, int left, int right) {
       if (left >= right) return;
       int l = left - 1;
       int r = right + 1;
       node mid = p[(1 + r) / 2];
       while (1) {
                while (comp(p[++1], mid));
                while (comp(mid, p[--r]));
                if (1 >= r) break;
                node tmp = p[1];
                p[1] = p[r];
                p[r] = tmp;
       qsort(p, left, l - 1);
       qsort(p, r + 1, right);
struct STACK {
       int stack[105];
       int size = 0;
       void push(int n) {
                stack[size++] = n;
       void pop() {
                size--;
       int top() {
                return stack[size - 1];
};
int ccw(node p1, node p2, node p3) {
       11 \text{ ans} = (p2 - p1).cross(p3 - p2);
       if (ans > 0) ans = 1;
       else if (ans < 0) ans = -1;
```

```
return ans;
bool isCross(node p1, node p2, node p3, node p4) {
        int ab = ccw(p1, p2, p3) * ccw(p1, p2, p4);
        int cd = ccw(p3, p4, p1) * ccw(p3, p4, p2);
        if (ccw(p1, p2, p3) == 0 \&\& ccw(p1, p2, p4) == 0) {
                if (p2 < p1) swap(p1, p2);
                if (p4 < p3) swap(p3, p4);
                return !(p2 < p3 || p4 < p1);
        return ab <= 0 && cd <= 0;
}
//점 a가 b안에 있는지 검사
bool isPointInside(STACK& s, node* a, node* b) {
        if (s.size <= 2) return false;</pre>
        int prevDir = ccw(b[s.stack[0]], b[s.stack[1]], a[0]);
        for (int i = 1; i < s.size; i++) {
                int nowDir = ccw(b[s.stack[i]], b[s.stack[(i + 1) %
s.size]], a[0]);
                if (prevDir != nowDir) return false;
        return true;
}
void sortCCW(node* point, int num) {
        qsort(point, 0, num - 1);
        for (int i = 1; i < num; i++) {
                point[i].p = point[i].x - point[0].x;
                 point[i].q = point[i].y - point[0].y;
        qsort(point, 1, num - 1);
void convexHull(STACK& s, node* point, int num) {
        if (num > 0) s.push(0);
        if (num > 1) s.push(1);
        int next = 2;
        while (next < num) {</pre>
                while (s.size >= 2) {
                         int second = s.top();
                         s.pop();
                         int first = s.top();
```

```
if (ccw(point[first], point[second], point[next]) > 0) {
                                 s.push(second);
                                 break:
                         }
                s.push(next++);
bool polygonIntersects(STACK& a, STACK& b) {
       if (isPointInside(b, black, white) || isPointInside(a, white, black))
return true;
       for (int i = 0; i < a.size; i++) {
                for (int j = 0; j < b.size; j++) {
                        if (isCross(black[a.stack[i]], black[a.stack[(i +
1) % a.size]], white[b.stack[j]], white[b.stack[(j + 1) % b.size]]))
                                 return true;
       return false;
int main() {
       int t; cin >> t;
       while (t--) {
                int n, m;
                cin >> n >> m;
                for (int i = 0; i < 105; ++i) {
                   black[i].p = black[i].q = white[i].p = white[i].q = 0;
                for (int i = 0; i < n; i++) {
                        cin >> black[i].x >> black[i].y;
                for (int i = 0; i < m; i++) {
                        cin >> white[i].x >> white[i].y;
                if (n <= 1 && m <= 1) {
                         cout << "YES\n";</pre>
                         continue;
                STACK bs;
                sortCCW(black, n);
                convexHull(bs, black, n);
                STACK ws;
```

```
sortCCW(white, m);
               convexHull(ws, white, m);
               if (polygonIntersects(bs, ws)) cout << "NO\n";</pre>
               else cout << "YES\n";</pre>
Geometry Algorithm Example : 연돌이와 고잠녀 문제
 - 수선의 발을 구할 수 있는가?
* 두 선분 사이의 거리를 구할 수 있는가?
* 수선의 발을 구할 수 있는가? 를 물어보는 문제
* 벡터의 내적과 외적을 사용하여 문제를 푼다.
* 각도가 둔각이 있으면 수선의 발을 내리는 게 불가능하다.
* |a * b| = |a||b||sin(theta)| 이용
using namespace std;
double distance(double x1, double y1, double x2, double y2) {
       return sqrt(pow(x1 - x2, 2) + pow(y1 - y2, 2));
double dot(double x1, double y1, double x2, double y2) {
       return x1 * x2 + y1 * y2;
}
double cross(double x1, double y1, double x2, double y2) {
       return x1 * y2 - x2 * y1;
}
// 선분 12에 점 3에서 수선의 발을 내릴 수 있으면 수선의 길이 아니면 -1
double perpendicular(double x1, double y1, double x2, double y2, double x3,
double y3) {
       double dot1 = dot(x2 - x1, y2 - y1, x3 - x1, y3 - y1);
       double dot2 = dot(x1 - x2, y1 - y2, x3 - x2, y3 - y2);
       // 점 3이 선분 12와 예각 2개를 이루면 수선을 내릴 수 있음
       if (dot1*dot2 >= 0)
               return abs(cross(x2 - x1, y2 - y1, x3 - x1, y3 - y1)) /
distance(x1, y1, x2, y2);
       return -1;
int main(void) {
       int N, M;
       double yx[4000], yy[4000], result = -1;
       cin >> N >> M;
       //신촌의 도로입력
       for (int i = 0; i < N * 2; i++) {
```

```
cin >> yx[i] >> yy[i];
//안암의 도로입력
for (int i = 0; i < M; i++) {
        double x1, y1, x2, y2, x3, y3, x4, y4;
        cin >> x3 >> y3 >> x4 >> y4;
       //입력받자 마자 신촌의 모든 도로들과 거리를 잰다.
        for (int i = 0; i < N; i++) {
               //신촌의 한도로 12, 안암의 한도로 34
               x1 = yx[j * 2]; x2 = yx[j * 2 + 1];
               y1 = yy[j * 2];
                                      y2 = yy[j * 2 + 1];
               // 모든 점 쌍 사이의 거리가 후보가 될 수 있다.
                double dist = distance(x1, y1, x3, y3);
                double temp:
                dist = min(dist, distance(x1, y1, x4, y4));
                dist = min(dist, distance(x2, y2, x3, y3));
                dist = min(dist, distance(x2, y2, x4, y4));
// 어느 점에서 다른 선분에 수선을 내릴 수 있으면 수선의 길이도 후보
               temp = perpendicular(x1, y1, x2, y2, x3, y3);
                if (temp >= 0) dist = min(dist, temp);
                temp = perpendicular(x1, y1, x2, y2, x4, y4);
                if (temp >= 0) dist = min(dist, temp);
                temp = perpendicular(x3, y3, x4, y4, x1, y1);
                if (temp >= 0) dist = min(dist, temp);
                temp = perpendicular(x3, y3, x4, y4, x2, y2);
                if (temp >= 0) dist = min(dist, temp);
               if (result < 0) result = dist;</pre>
                else result = min(result, dist);
       }
cout << fixed;</pre>
cout.precision(16);
cout << result; return 0;</pre>
```