Team Note of DART

2e2guk, rlatkdgus, flareon078

Compiled on October 26, 2024

| Contents | | | 4.7 | ETT | 19 |
|---------------------------|--|---|-----|------------------------|----|
| 1 수학 1.1 에라토스테네스의 체 | 1 1 1 | | 4.8 | HLD | 19 |
| 1.3 밀러라빈 + 폴라드로 | - | 5 | 기하 | - | 20 |
| 1.5 오일러 피 함수 | 3 4 5 6 6 6 7 | | 5.1 | geometry init | 20 |
| | | | 5.2 | convexHull | 21 |
| 2 문 자 열 2.1 KMP | | | 5.3 | perpendicularFoot | 21 |
| 2.3 Manacher | | | 5.4 | segmentsIntersect | 21 |
| 2.5 Suffix Array | 7 | | 5.5 | polygonArea | 22 |
| 2.6 Aho-Corasick | 8 | | 5.6 | isPointInConvexPolygon | 22 |
| 3 ユ레 <u>프</u> 3.1 SCC | 9 | | 5.7 | rotatingCalipers | 22 |
| 3.2 BCC (단절점) | 10 | | | | |
| 3.4 이분매칭 (hopcroft-karp) | 12 13 14 14 15 16 16 17 | 6 | MIS | SC | 22 |
| 3.5 최대유량 (디닉) | | | 6.1 | nlogn LIS | 22 |
| - 16111 | | | 6.2 | 분할정복 트릭 (DNC) | 23 |
| 4.1 Fenw | | | 6.3 | ConvexHull Tric | 23 |
| 4.4 dynamic seg | | | 6.4 | 삼분탐색 | 24 |
| 4.6 merge sort tree | | | 6.5 | Sparse table | 25 |

DGU - DART Page 2 of 25

DGU - DART ALL BELOW HERE ARE USELESS IF YOU READ THE STATEMENT WRONG 1 수학 1.1 에라토스테네스의 체 $//1^n$ n까지의 소수를 빠르게 찾는 알고리즘, O(N * log log N)using 11 = long long; void erathos(vector<int> &result, int n){ vector<bool> notPrime(n + 1, false); notPrime[1] = true; for(int i = 2; i <= sqrt(n); i++){</pre> if(notPrime[i]) continue: for(int $j = (i << 1); j <= n; j += i){}$ notPrime[j] = true; } for(int i = 1; $i \le n$; i++){ if(!notPrime[i]) result.emplace_back(i); } } int main() { ios::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr); ll n; cin >> n; vector<int> primeList; erathos(primeList, n); for(int x : primeList) cout << x << " ";</pre> return 0: } 1.2 소수판정 알고리즘(확장유클리드) // gcd(A, B) -> O(max(logA, logB)) -> 확장 유클리드 호제법도 이거 따라감 typedef long long 11; 11 gcd(ll x, ll y) { return __gcd(x, y); } $11 lcm(11 x, 11 y) { return x / gcd(x, y) * y; }$ 11 mod(l1 a, l1 b) { return ((a%b) + b) % b; } ll ext_gcd(ll a, ll b, ll &x, ll &y) { // ax + by = gcd(a, b) 11 g = a; x = 1, y = 0;

// MillerRabin = $O(\log^2 N)$, pollard-rho = $O(N^(1/4))$

typedef long long 11;

```
typedef unsigned long long ull:
constexpr int SZ = 10000000;
bool PrimeCheck[SZ+1]; vector<int> Primes;
void Sieve(){
    memset(PrimeCheck, true, sizeof PrimeCheck);
    PrimeCheck[0] = PrimeCheck[1] = false:
   for(int i=2; i<=SZ; i++){</pre>
        if(PrimeCheck[i]) Primes.push_back(i);
        for(auto j : Primes){
            if(i*j > SZ) break;
            PrimeCheck[i*j] = false;
           if(i % j == 0) break;
       }
   }
ull MulMod(ull a, ull b, ull c){ return (_uint128_t)a * b % c; }
ull PowMod(ull a, ull b, ull c){
    ull res = 1; a %= c;
    for(; b; b>>=1, a=MulMod(a,a,c)) if(b & 1) res = MulMod(res,a,c);
   return res:
bool MillerRabin(ull n. ull a){
   if(a % n == 0) return true;
    int cnt = __builtin_ctzll(n - 1);
   ull p = PowMod(a, n >> cnt, n);
   if(p == 1 || p == n - 1) return true;
   while(cnt--) if((p=MulMod(p,p,n)) == n - 1) return true;
   return false:
bool IsPrime(ll n){
   if(n <= SZ) return PrimeCheck[n];</pre>
   if (n \le 2) return n == 2:
   if(n % 2 == 0 || n % 3 == 0 || n % 5 == 0 || n % 7 == 0 || n % 11 == 0) return false;
   // 32bit integer: {2, 7, 61}
   for(int p: {2, 325, 9375, 28178, 450775, 9780504, 1795265022}) if(!MillerRabin(n, p))
   return false:
   return true;
11 Rho(11 n){
    while(true){
       11 x = rand() \% (n - 2) + 2, y = x, c = rand() \% (n - 1) + 1;
        while(true){
            x = (MulMod(x, x, n) + c) \% n;
            y = (MulMod(y, y, n) + c) \% n;
            y = (MulMod(y, y, n) + c) \% n;
            11 d = \_gcd(abs(x - y), n);
            if(d == 1) continue;
            if(IsPrime(d)) return d;
            else{ n = d: break: }
        }
   }
vector<pair<11,11>> Factorize(11 n){
    vector<pair<11.11>> v:
    int two = __builtin_ctzll(n);
    if(two > 0) v.emplace_back(2, two), n >>= two;
```

DGU - DART Page 3 of 25

```
if(n == 1) return v:
    while(!IsPrime(n)){
       11 d = Rho(n), cnt = 0;
       while(n \% d == 0) cnt++, n /= d;
       v.emplace_back(d, cnt);
       if(n == 1) break:
   }
   if(n != 1) v.emplace_back(n, 1);
   return v:
int main() {
   ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
   11 input; cin >> input;
   Sieve():
   // 입력된 수를 소인수분해
   vector<pair<11,11>> factors = Factorize(input);
    sort(factors.begin(), factors.end());
   for (const auto& factor : factors) {
       for (ll i = 0; i < factor.second; ++i) cout << factor.first << '\n';</pre>
   }
    return 0;
}
1.4 중국인의 나머지 정리
// 문자열 패턴 매칭 알고리즘, Rolling- Hash 기법
const int BASE = 401, MOD = 1e9 + 7, MAX = 1e6 + 6;
int HASH, len, HASH2, POWER[MAX];
void solve() {
    POWER[0] = 1:
    for (int i = 1; i < MAX; i++) POWER[i] = md(MOD, POWER[i - 1] * BASE);</pre>
    string s, t;
    getline(cin, s);
    getline(cin, t);
    len = sz(t);
    if (sz(s) < len) {
     cout << 0:
       return;
    for (int i = len - 1; i >= 0; i--) {
       HASH = md(MOD, HASH + t[i] * POWER[len - 1 - i]);
       HASH2 = md(MOD, HASH2 + s[i] * POWER[len - 1 - i]);
    }
    vi ans:
    if (HASH == HASH2) ans.pb(0):
    for (int i = 1; i + len - 1 < sz(s); i++) {
       HASH2 = md(MOD, md(MOD, HASH2 - s[i - 1] * POWER[len - 1]) * BASE + s[i + len - 1]);
       if (HASH == HASH2) ans.pb(i);
     cout << sz(ans) << endl:</pre>
    for (int i: ans) cout << i + 1 << ' ';
int main() {
  return 0;
```

1.5 오일러 피 함수

```
// LCA -> main 함수는 boj 11437(https://www.acmicpc.net/problem/11437)
template<typename ValueType, typename IndexType>
struct LCA {
   int N:
   int MAXLN:
   vector<vector<int>> tree:
   vector<vector<int>> par;
   vector<int> depth;
   vector<ValueType> node_values;
   unordered_map<IndexType, int> idx_map;
   vector<IndexType> idx_reverse_map;
   int idx_counter;
   // 생성자
   LCA() : idx_counter(0) {
   int get_idx(IndexType idx) {
       auto it = idx_map.find(idx);
       if(it != idx_map.end()) {
            return it->second:
       } else {
            int new_idx = idx_counter++;
           idx_map[idx] = new_idx;
           idx_reverse_map.push_back(idx);
           tree.emplace_back();
           depth.push_back(0);
           node_values.emplace_back();
           return new idx:
   }
   // LCA 구성 간선 추가.
   void add_edge(IndexType u_idx, IndexType v_idx) {
       int u = get idx(u idx):
       int v = get_idx(v_idx);
       tree[u].push_back(v);
        tree[v].push_back(u);
   }
   // 노드에 값 부여
   void set_node_value(IndexType idx, ValueType value) {
        int u = get idx(idx):
        node_values[u] = value;
   void dfs(int node, int parent) {
       for(int next : tree[node]) {
            if(next == parent) continue;
           depth[next] = depth[node] + 1;
           par[0][next] = node;
            dfs(next, node);
```

```
}
    // LCA 전처리 -> LCA 쿼리 날리기 전에 호출 필수
    void prepare_LCA(IndexType root_idx) {
       N = idx_counter;
       MAXLN = ceil(log2(N)) + 1;
       par.assign(MAXLN, vector<int>(N));
       int root = get_idx(root_idx);
       depth[root] = 0;
       par[0][root] = root;
       dfs(root, -1);
       for(int i = 1; i < MAXLN; i++) {</pre>
           for(int j = 0; j < N; j++) {
               par[i][j] = par[i - 1][par[i - 1][j]];
           }
       }
   }
   // LCA 구하기
    IndexType LCA_query(IndexType u_idx, IndexType v_idx) {
       int u = get_idx(u_idx);
       int v = get_idx(v_idx);
       if(depth[u] < depth[v]) swap(u, v);</pre>
       for(int i = MAXLN - 1: i >= 0: i--) {
            if(depth[u] - (1 << i) >= depth[v]) {
               u = par[i][u];
            }
       }
       if(u == v) return idx_reverse_map[u];
       for(int i = MAXLN - 1; i >= 0; i--) {
            if(par[i][u] != par[i][v]) {
               u = par[i][u];
               v = par[i][v];
           }
       }
        return idx_reverse_map[par[0][u]];
   }
    // 노드에 들어있는 값 참조
   ValueType get_node_value(IndexType idx) {
       int u = get_idx(idx);
       return node values[u]:
   }
};
int main() {
    ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
   LCA<int, int> lca;
   int n: cin >> n:
   for(int i = 0; i < n - 1; i++) {
       int u, v; cin >> u >> v;
       lca.add_edge(u, v);
   lca.prepare LCA(1):
   int m; cin >> m;
   for(int i = 0: i < m: i++) {
```

```
int u. v: cin >> u >> v:
        cout << lca.LCA_query(u, v) << "\n";</pre>
   }
    return 0;
     행렬곱셈 (Strassen's algorithm)
O(r^(log7=2.81)) nxm * mxk 행렬곱에서 max(n,m,k)에 가장가깝고 더 큰 2^x값이 r이 된다
정사각 행렬을 큰 차원의 행렬에서 기존의 O(n^3)보다 조금 더 빠름, main함수 예제는 BOJ 2704
typedef long long 11;
typedef vector<vector<ll>> Matrix;
// 행렬 덧셈
Matrix add(const Matrix &A, const Matrix &B) {
   11 n = A.size();
   ll m = A[0].size();
   Matrix C(n, vector<ll>(m, 0));
   for (ll i = 0; i < n; ++i) {
       for (11 j = 0; j < m; ++j) {
           C[i][j] = A[i][j] + B[i][j]; //여기 마이너스로 바꾸면 뺄셈됨 (subtract)
   }
    return C;
// 행렬 뺄셈
Matrix subtract(const Matrix &A, const Matrix &B) {
   11 n = A.size();
   ll m = A[0].size();
   Matrix C(n, vector<11>(m, 0));
   for (ll i = 0; i < n; ++i) {
       for (11 j = 0; j < m; ++j) {
           C[i][j] = A[i][j] - B[i][j];
   }
    return C;
// 행렬 크기를 2<sup>n</sup> 크기로 맞추는 함수
Matrix resizeMatrix(const Matrix &A, ll newSize) {
   11 oldRows = A.size();
   11 oldCols = A[0].size():
   Matrix resized(newSize, vector<11>(newSize, 0)):
   for (ll i = 0; i < oldRows; ++i) {</pre>
       for (ll j = 0; j < oldCols; ++j) {
           resized[i][j] = A[i][j];
   }
   return resized:
// Strassen 알고리즘을 사용한 행렬 곱셈
```

```
Matrix strassen(const Matrix &A. const Matrix &B) {
   11 n = A.size();
   if (n == 1) {
       return {{A[0][0] * B[0][0]}};
   // 행렬을 4개의 하위 블록으로 나눔
   11 \text{ half} = n / 2:
   Matrix A11(half, vector<ll>(half)), A12(half, vector<ll>(half)),
          A21(half, vector<ll>(half)), A22(half, vector<ll>(half)),
          B11(half, vector<ll>(half)), B12(half, vector<ll>(half)),
          B21(half, vector<ll>(half)), B22(half, vector<ll>(half));
   // 행렬 분할
   for (ll i = 0; i < half; ++i) {
       for (ll j = 0; j < half; ++j) {
           A11[i][i] = A[i][i];
           A12[i][j] = A[i][j + half];
           A21[i][j] = A[i + half][j];
           A22[i][j] = A[i + half][j + half];
           B11[i][i] = B[i][i];
           B12[i][j] = B[i][j + half];
           B21[i][j] = B[i + half][j];
           B22[i][j] = B[i + half][j + half];
       }
   }
   // Strassen의 7개의 중간 행렬 계산
   Matrix M1 = strassen(add(A11, A22), add(B11, B22));
   Matrix M2 = strassen(add(A21, A22), B11);
   Matrix M3 = strassen(A11, subtract(B12, B22));
   Matrix M4 = strassen(A22, subtract(B21, B11));
   Matrix M5 = strassen(add(A11, A12), B22);
   Matrix M6 = strassen(subtract(A21, A11), add(B11, B12)):
   Matrix M7 = strassen(subtract(A12, A22), add(B21, B22));
   // 결과 행력 조한
   Matrix C(n, vector<11>(n, 0));
   for (ll i = 0: i < half: ++i) {
       for (11 j = 0; j < half; ++j) {
           C[i][j] = M1[i][j] + M4[i][j] - M5[i][j] + M7[i][j];
                                                                         // C11
           C[i][j + half] = M3[i][j] + M5[i][j];
                                                                         // C12
           C[i + half][j] = M2[i][j] + M4[i][j];
                                                                         // C21
           C[i + half][j + half] = M1[i][j] - M2[i][j] + M3[i][j] + M6[i][j]; // C22
       }
   }
   return C;
// 새로운 함수: 행렬 크기 맞추기 및 Strassen 알고리즘 실행
Matrix prepareAndExecuteStrassen(const Matrix &A. const Matrix &B. 11 N. 11 M. 11 K) {
   // 행렬 크기를 2의 제곱수로 맞추기 위해 새로운 크기 계산
   11 \max Size = \max(\{N, M, K\}):
```

```
11 newSize = 1:
   while (newSize < maxSize) newSize *= 2;</pre>
   // 행렬 크기를 2<sup>n</sup> 크기로 맞추기 위한 함수 호출
   Matrix A_resized = resizeMatrix(A, newSize);
   Matrix B resized = resizeMatrix(B, newSize):
   // Strassen 알고리즘 실행
   Matrix C resized = strassen(A resized, B resized):
   // 결과 행렬을 워래의 크기로 자르기
   Matrix C final(N, vector<11>(K, 0)):
   for (ll i = 0; i < N; ++i) {
       for (11 i = 0: i < K: ++i) {
           C_final[i][j] = C_resized[i][j];
   }
   return C final:
// 행렬 곱셈 문제 해결을 위한 main 함수
int main() {
   11 N, M, K;
   // 행렬 A 입력 받기
   cin >> N >> M;
   Matrix A(N. vector<11>(M)):
   for (ll i = 0; i < N; ++i) {
       for (11 j = 0; j < M; ++j) {
           cin >> A[i][i];
   7
   // 행렬 B 입력 받기
   cin >> M >> K:
   Matrix B(M, vector<11>(K));
   for (11 i = 0; i < M; ++i) {
       for (11 j = 0; j < K; ++j) {
           cin >> B[i][i];
   }
   // 행렬 크기를 맞추고 Strassen 알고리즘 실행
   Matrix C = prepareAndExecuteStrassen(A, B, N, M, K);
   // 결과 출력
   for (ll i = 0; i < N; ++i) {
       for (11 j = 0; j < K; ++j) {
           cout << C[i][j] << " ";
       cout << endl;
   }
   return 0;
```

DGU - DART Page 6 of 25

1.7 FFT

```
// Fast Fourier Transform(FFT, 고속 푸리에 변환), O(N log N)
const double PI = acos(-1):
typedef complex<double> cpx;
typedef long long 11;
input : f => Coefficient, w => principal n-th root of unity
output : f \Rightarrow f(x_0), f(x_1), f(x_2), ..., f(x_{n-1})
T(N) = 2T(N/2) + O(N)
*/
void FFT(vector<cpx> &v. bool inv) {
   11 S = v.size(); // 11 타입으로 선언
   for(ll i=1, j=0; i<S; i++) {
       11 \text{ bit} = S >> 1;
        while(j >= bit) {
           j -= bit;
            bit >>= 1;
        j += bit;
        if(i < j) swap(v[i], v[j]);</pre>
   }
   for(ll k=1: k<S: k<<=1) {
        double angle = inv ? PI/k : -PI/k;
        cpx dir(cos(angle), sin(angle));
        for(ll i=0; i<S; i+=(k<<1)) {</pre>
            cpx unit(1, 0);
            for(11 j=0; j<k; j++) {
               cpx a = v[i+j], b = v[i+j+k] * unit;
               v[i+j] = a + b;
               v[i+j+k] = a - b;
               unit *= dir;
           }
        }
   }
    if(inv) {
        for(ll i=0; i<S; i++) v[i] /= S;
   }
input : a => A's Coefficient, b => B's Coefficient
output : A * B
vector<cpx> mul(vector<cpx> &v, vector<cpx> &u) {
   11 S = 1;
   while(S < max(v.size(), u.size())) S <<= 1;</pre>
   S <<= 1; // 벡터의 길이를 조정하여 곱셈을 위한 충분한 길이를 확보
   v.resize(S); FFT(v, false);
   u.resize(S); FFT(u, false);
   vector<cpx> w(S);
   for(ll i=0; i<S; i++) w[i] = v[i] * u[i];
```

```
FFT(w. true): // 역 FFT 수행
   return w;
int main() {
   ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
   int N; cin >> N;
   vector<cpx> v(N*2), u(N);
   for(int i=0; i<N; i++) {</pre>
       int x: cin >> x:
       v[i] = v[i+N] = cpx(x, 0);
   }
   for(int i=0; i<N; i++) {</pre>
       int x; cin >> x;
       u[N-1-i] = cpx(x, 0);
   }
   vector<cpx> w = mul(v, u);
   int ans = 0:
   for(int i=0; i<w.size(); i++) ans = max(ans, (int)round(w[i].real()));</pre>
   cout << ans << "\n":
    문자열
2.1 KMP
// 일대일 문자열 패턴 매칭 알고리즘; 문자열 S, 패턴 P라면, O(S + P) 시간에 찿는다.
vector<int> kmp_fail(const string &s) {
   int sz = s.length();
   vector<int> fail(sz);
   for (int i = 1, j = 0; i < sz; i++) {
       while (j \&\& s[i] != s[j]) j = fail[j - 1];
       if (s[i] == s[j]) fail[i] = ++j;
   }
   return fail;
// S에서, P가 몇 번 등장하는지를 구하는 kmp 함수.
// O-index이므로, 1부터 인덱스가 시작하다면, match_index에 1을 더해 줘야 하다.
vector<int> kmp(const string &a, const string &b) {
   int sz_a = a.length(); int sz_b = b.length();
   vector<int> fail = kmp_fail(b), match_index;
   for (int i = 0, j = 0; i < sz_a; i++) {
       while (j \&\& a[i] != b[j]) j = fail[j - 1];
       if (a[i] == b[j]) {
           if (i == sz_b - 1) {
               match_index.push_back(i - sz_b + 1);
               i = fail[j];
           } else j++;
       }
   }
   return match_index;
```

DGU - DART Page 7 of 25

```
int main() {
          ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
          string S, W;
          getline(cin, S); getline(cin, W);
          vector<int> res = kmp(S, W);
          cout << res.size() << "\n":</pre>
          for(const auto& ele : res) cout << ele + 1 << "\n";</pre>
          return 0;
2.2 Trie
2.3 Manacher
//가장 긴 팰린드롬을 O(n)에 찾는 알고리즘
int manacher(string inputStr){
    int strLen = inputStr.size(), r = 0, p = 0, ret = 0;
    string str = " ";
    for(int i = 0; i < strLen; i++){</pre>
         str += inputStr[i];
          str += " ":
     strLen = str.size():
     vector<int> A(strLen + 1):
     for(int i = 0; i < strLen; i++){</pre>
         if(i \le r) A[i] = min(r - i, A[2 * p - i]);
          while (0 \le i - A[i] - 1 \&\& i + A[i] + 1 \le strLen \&\& str[i - A[i] - 1] == str[i + A[i] + A[i
          1]) A[i]++:
          if(r < i + A[i]){
              r = i + A[i];
               p = i;
         }
    }
    for(int i = 1; i <= strLen; i++){</pre>
         ret = max(ret, A[i]);
    return ret;
int main(){
     cin.tie(nullptr);
     ios::sync_with_stdio(false);
    string input;
     cin >> input;
    cout << manacher(input);</pre>
    return 0;
2.4 Z
//S[i...] 의 prefix 들 중 S의 prefix이기도 한 녀석들 중 길이가 가장 긴 것의 길이에 대한 배열을 D(N)
void getZarray(vector<int> &zValue, string str){
          int n = str.size(), 1 = 0, r = 0;
          zValue.resize(str.size() + 1):
```

```
reverse(str.begin(), str.end());
 zValue[0] = str.size();
 for(int i = 1; i < n; i++){
       if(r < i){
            zValue[i] = 0:
           while(str[zValue[i]] == str[i + zValue[i]]) zValue[i]++;
           1 = i;
           r = i + zValue[i] - 1;
       }
        else{
            if(zValue[i - 1] <= r - i) zValue[i] = zValue[i - 1]:</pre>
      else{
                zValue[i] = r - i + 1:
        while(str[zValue[i]] == str[i + zValue[i]]) zValue[i]++;
       1 = i;
       r = i + zValue[i] - 1;
     }
 }
}
int main(){
   int q, x;
   cin.tie(nullptr); ios::sync_with_stdio(false);
   string str;
   vector<int> result;
   cin >> str:
   getZarray(result, str);
   cin >> q;
   while(q--){
        cin >> x:
        cout << result[str.size() - x] << '\n';</pre>
   }
   return 0:
2.5 Suffix Array
string input;
int n;
int t:
vector<int>suffix, cur, nextGroup, lcp, revSuffix;
bool cmp(const int &a. const int &b){
   if(cur[a] == cur[b]) return cur[a + t] < cur[b + t];</pre>
   else return cur[a] < cur[b];</pre>
void getSuffix(){
   suffix.resize(n);
   cur.resize(n + 1):
   nextGroup.resize(n + 1);
   for(int i = 0; i < n; i++){
        suffix[i] = i:
```

DGU - DART Page 8 of 25

```
cur[i] = input[i] - 'a';
   }
    cur[n] = -1;
   for(t = 1; t <= n; t <<= 1){
       sort(suffix.begin(), suffix.end(), cmp);
       nextGroup[n] = -1;
       nextGroup[suffix[0]] = 0;
       for(int i = 1; i < n; i++){
            if(cmp(suffix[i - 1], suffix[i])) nextGroup[suffix[i]] = nextGroup[suffix[i -
            else nextGroup[suffix[i]] = nextGroup[suffix[i - 1]];
       }
       for(int i = 0; i < n; i++){
           cur[i] = nextGroup[i];
       }
}
void getLcp(){
   int k = 0;
   lcp.resize(n + 1);
   revSuffix.resize(n + 1);
   for(int i = 0; i < n; i++){
       revSuffix[suffix[i]] = i;
   }
   for(int i = 0; i < n; i++){
       if(revSuffix[i]){
           int j = suffix[revSuffix[i] - 1];
           while(input[i + k] == input[j + k])
           lcp[revSuffix[i]] = k;
           if(k) k--;
       }
   }
int main(){
    cin.tie(0); ios::sync_with_stdio(0);
    cin >> input;
   n = input.size();
    getSuffix();
    getLcp();
   for(int i = 0; i < n; i++){
       cout << suffix[i] + 1 << " ";</pre>
   }
    cout << "\nx ";
    for(int i = 1; i < n; i++){</pre>
        cout << lcp[i] << " ";
   }
    return 0;
}
2.6 Aho-Corasick
// 일대다 문자열 패턴 매칭 알고리즘, 문자열의 길이 N, k개의 패턴, 각각의 길이 m[i] (1 <= i <= k),
O(N + sigma(m[i], i : 1 ~ k))
struct Trie {
```

```
Trie *go[26]:
   Trie *fail;
   bool output;
   Trie() {
        fill(go, go + 26, nullptr);
        output = false;
   }
    ~Trie() {
        for(int i = 0; i < 26; i++)
            if(go[i]) delete go[i];
   }
   void insert(const char* key) {
        if(*key == '\0'){}
            output = true;
            return;
        int next = *key - 'a';
        if(!go[next]) {
            go[next] = new Trie;
        go[next]->insert(key + 1);
   }
};
void buildTrieAndFailureLinks(Trie *root, int N) {
   for(int i = 0; i < N; i++) {</pre>
        char str[10001]:
        cin >> str;
        root->insert(str);
   }
   queue<Trie*> Q;
   root->fail = root;
   Q.push(root);
   while(!Q.empty()) {
        Trie *current = Q.front();
        Q.pop();
        for(int i = 0; i < 26; i++) {
           Trie *next = current->go[i];
           if(!next) continue;
            if(current == root) next->fail = root;
            else {
                Trie *dest = current->fail;
                while(dest != root && !dest->go[i])
                    dest = dest->fail;
                if(dest->go[i]) dest = dest->go[i];
                next->fail = dest;
           }
            if(next->fail->output) next->output = true;
            Q.push(next);
   }
```

DGU - DART Page 9 of 25

```
bool searchInTrie(Trie *root, const char *str) {
   Trie* current = root;
   for(int c = 0; str[c]; c++){
        int next = str[c] - 'a';
        while(current != root && !current->go[next])
            current = current->fail;
        if(current->go[next])
            current = current->go[next];
        if(current->output)
            return true;
   }
    return false;
int main() {
   ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
    int N, M;
   Trie* root = new Trie:
    cin >> N:
    buildTrieAndFailureLinks(root, N):
    cin >> M;
   for(int i = 0; i < M; i++) {</pre>
        char str[10001];
        cin >> str:
        cout << (searchInTrie(root, str) ? "YES" : "NO") << "\n";</pre>
   }
    delete root;
2.7 Rabin-Karp
// 문자열 패턴 매칭 알고리즘, Rolling- Hash 기법
const int BASE = 401, MOD = 1e9 + 7, MAX = 1e6 + 6;
int HASH, len, HASH2, POWER[MAX];
void solve() {
     POWER[0] = 1:
     for (int i = 1; i < MAX; i++) POWER[i] = md(MOD, POWER[i - 1] * BASE);</pre>
     string s, t;
     getline(cin, s);
     getline(cin, t);
     len = sz(t);
     if (sz(s) < len) {
      cout << 0;
        return;
     for (int i = len - 1; i >= 0; i--) {
        HASH = md(MOD, HASH + t[i] * POWER[len - 1 - i]):
        HASH2 = md(MOD, HASH2 + s[i] * POWER[len - 1 - i]);
    vi ans;
     if (HASH == HASH2) ans.pb(0);
     for (int i = 1; i + len - 1 < sz(s); i++) {
```

```
HASH2 = md(MOD, md(MOD, HASH2 - s[i - 1] * POWER[len - 1]) * BASE + s[i + len - 1]):
       if (HASH == HASH2) ans.pb(i);
    cout << sz(ans) << endl;</pre>
    for (int i: ans) cout << i + 1 << ' ';
int main() {
 return 0;
  그래프
3.1 SCC
//SCC 타잔 알고리즘 구현 (2-SAT에 응용할 때, x1 v x2 를 ¬x1 → x2, ¬x2 → x1 로 변환하여 그래프를
그린 다음)
//¬x1과 x1이 같은 SCC 안에 있으면 모순. (sccNo[2 * i] == sccNo[2 * i - 1])
int id. visited[10001]. sccNo[4004]:
bool finished[10001];
vector<int> graph[10001];
vector<vector<int> >SCC;
stack<int> S;
int v, e;
/*2-SAT 에서 필요한 index 매핑 함수*/
int getIdx(int k){
 return k > 0 ? 2 * k : 2 * (-k) - 1;
int dfs(int cur){
   visited[cur] = ++id; //고유의 id값 할당
   S.push(cur);
   int parent = visited[cur];
   //가장 높은 위치를 parent에 저장
   for(int next:graph[cur]){
       if(!visited[next]){ //탐색되지 않은 경우
           parent = min(parent, dfs(next));
       else if(!finished[next]){ //탐색이 되었으나 SCC에 포함이 되지 않은 경우
          parent = min(parent, visited[next]);
   }
   //자기 자신이 부모인 경우 (자기 자신이 SCC에서 가장 높은 위치인 경우)
   if(parent == visited[cur]){
       vector<int> group;
       while(1){ //자기 자신이 나올때까지 stack에서 pop하고 SCC에 저장
          int p = S.top();
          S.pop();
           group.push_back(p);
          sccNo[p] = SCC.size() + 1;
          finished[p] = true; //SCC에 포함되었음을 체크
           if(p == cur) break;
       sort(group.begin(), group.end());
       SCC.push_back(group);
   return parent;
```

 DGU - DART Page 10 of 25

```
int main(){
   cin.tie(nullptr); ios::sync_with_stdio(false);
   cin >> v >> e:
   int x, y;
   for(int i = 0; i < e; i++){
       cin >> x >> y;
       graph[x].push_back(y);
   }
   for(int i = 1; i <= v; i++){
       if(!visited[i]) dfs(i):
   }
   cout << SCC.size() << "\n";</pre>
   for(int i = 0 ; i < SCC.size(); i++){</pre>
       for(int data : SCC[i]) cout << data << " ":</pre>
       cout << "\n";
   }
   return 0;
3.2 BCC (단절점)
//단절점 탐색 dfs
//root 이면서 자식 수 2개 이상, 해당 정점을 거치지 않고 빠른 방문 번호를 가진 정점으로 이동 불가
const int MAXSIZE = 1e4 + 1:
int v, e;
vector<int> graph[MAXSIZE];
vector<int> ans;
int visited[MAXSIZE], cnt; //방문 여부 및 순서 저장
bool isArt[MAXSIZE]; //단절점(Articulation Point) 여부 저장
int dfs(int cur, bool isRoot){
 visited[cur] = ++cnt; //정점 방문 순서 저장
 int ret = visited[cur], prev, child = 0;
 for(int next : graph[cur]){
   if(!visited[next]){
     child++:
     prev = dfs(next, false);
     ret = min(ret, prev);
          //자식 노드들이 정점 A를 거치지 않고 정점 A보다 빠른 방문번호를 가진 정점으로 이동 불가
     if(!isRoot && prev >= visited[cur]){//해당 조건을 만족시 cur-next는 단절선
       isArt[cur] = true;
     }
   }
   else{
     ret = min(ret. visited[next]):
   }
   //단절선 찾으려면 필요 없음
 if(isRoot && child >= 2){//루트 node이고 자식의 수가 2개 이상이면
   isArt[cur] = true:
```

```
return ret;
int main(){
   cin.tie(nullptr);
   ios::sync_with_stdio(false);
   cin >> v >> e;
 int x, y;
 for(int i = 0; i < e; i++){
   cin >> x >> y;
   graph[x].push_back(y);
   graph[y].push_back(x);
 for(int i = 1; i <= v; i++) {
   if(!visited[i]) dfs(i, true);
 for(int i = 1; i <= v; i++) {
   if(isArt[i]) ans.push_back(i);
 sort(ans.begin(), ans.end());
 cout << ans.size() << "\n";</pre>
 for(int p : ans){
   cout << p << " ";
 }
    return 0;
3.3 LCA
// LCA -> main 함수는 boj 11437(https://www.acmicpc.net/problem/11437)
template<typename ValueType, typename IndexType>
struct LCA {
   int N;
   int MAXLN;
   vector<vector<int>> tree:
   vector<vector<int>> par;
   vector<int> depth;
   vector<ValueType> node_values;
   unordered_map<IndexType, int> idx_map;
   vector<IndexType> idx_reverse_map;
   int idx counter:
   // 생성자
   LCA() : idx_counter(0) {
   int get_idx(IndexType idx) {
       auto it = idx_map.find(idx);
       if(it != idx_map.end()) {
            return it->second;
       } else {
```

DGU - DART Page 11 of 25

```
int new idx = idx counter++:
        idx_map[idx] = new_idx;
        idx_reverse_map.push_back(idx);
        tree.emplace_back();
        depth.push_back(0);
        node_values.emplace_back();
        return new_idx;
    }
}
// LCA 구성 간선 추가.
void add_edge(IndexType u_idx, IndexType v_idx) {
    int u = get_idx(u_idx);
    int v = get idx(v idx):
    tree[u].push_back(v);
    tree[v].push_back(u);
}
// 노드에 값 부여
void set_node_value(IndexType idx, ValueType value) {
    int u = get_idx(idx);
    node values[u] = value:
}
void dfs(int node, int parent) {
    for(int next : tree[node]) {
        if(next == parent) continue;
        depth[next] = depth[node] + 1;
        par[0][next] = node;
        dfs(next. node):
    }
}
// LCA 전처리 -> LCA 쿼리 날리기 전에 호출 필수
void prepare_LCA(IndexType root_idx) {
    N = idx_counter;
    MAXLN = ceil(log2(N)) + 1;
    par.assign(MAXLN, vector<int>(N));
    int root = get_idx(root_idx);
    depth[root] = 0;
    par[0][root] = root;
    dfs(root, -1);
    for(int i = 1; i < MAXLN; i++) {</pre>
       for(int j = 0; j < N; j++) {
            par[i][j] = par[i - 1][par[i - 1][j]];
        }
    }
}
// LCA 구하기
IndexType LCA_query(IndexType u_idx, IndexType v_idx) {
    int u = get_idx(u_idx);
    int v = get_idx(v_idx);
    if(depth[u] < depth[v]) swap(u, v);</pre>
    for(int i = MAXLN - 1; i \ge 0; i--) {
```

```
if(depth[u] - (1 << i) >= depth[v]) {
               u = par[i][u];
           }
        if(u == v) return idx_reverse_map[u];
        for(int i = MAXLN - 1; i >= 0; i--) {
            if(par[i][u] != par[i][v]) {
               u = par[i][u];
               v = par[i][v];
       }
        return idx_reverse_map[par[0][u]];
   }
    // 노드에 들어있는 값 참조
   ValueType get_node_value(IndexType idx) {
        int u = get_idx(idx);
        return node_values[u];
   }
};
int main() {
    ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
   LCA<int, int> lca;
    int n; cin >> n;
   for(int i = 0; i < n - 1; i++) {
        int u, v; cin >> u >> v;
        lca.add_edge(u, v);
   lca.prepare_LCA(1);
   int m; cin >> m;
   for(int i = 0; i < m; i++) {
        int u, v; cin >> u >> v;
        cout << lca.LCA_query(u, v) << "\n";</pre>
   }
   return 0:
3.4 이분매칭 (hopcroft-karp)
//O(sqrt(V) * E); 적정히 조정
const int MAXN = 2005, MAXM = 1005;
template <typename MatchType>
class HopcroftKarp {
   vector<int> gph[MAXN];
    int dis[MAXN]. vis[MAXN]:
   vector<MatchType> 1, r;
   bool bfs(int n) {
        queue<int> que;
        bool ok = 0:
       memset(dis, 0, sizeof(dis));
       for(int i = 0; i < n; i++) {
           if(l[i] == -1 && !dis[i]) {
                que.push(i);
                dis[i] = 1;
```

DGU - DART Page 12 of 25

```
}
        while(!que.empty()) {
            int x = que.front();
            que.pop();
            for(auto &i : gph[x]) {
                if(r[i] == -1) ok = 1;
                else if(!dis[r[i]]) {
                    dis[r[i]] = dis[x] + 1;
                    que.push(r[i]);
                }
            }
        }
        return ok:
   }
    bool dfs(int x) {
        if(vis[x]) return 0;
        vis[x] = 1:
       for(auto &i : gph[x]) {
            if(r[i] == -1 \mid | (!vis[r[i]] \&\& dis[r[i]] == dis[x] + 1 \&\& dfs(r[i])))  {
                1[x] = i:
                r[i] = x;
                return 1;
            }
        }
        return 0;
    }
public:
   HopcroftKarp() { l.resize(MAXN, -1); r.resize(MAXM, -1); }
    void clear() {
        for(int i = 0; i < MAXN; i++) gph[i].clear();</pre>
   }
    void addEdge(int 1, int r) {
        gph[l].push_back(r);
    // n에 들어가는 것은, 왼쪽 정점 집합 L의 크기이다.
   MatchType match(int n) {
        MatchType ret = 0;
        while(bfs(n)) {
            memset(vis, 0, sizeof(vis));
            for(int i = 0; i < n; i++) if(l[i] == -1 && dfs(i)) ret++;
       }
        return ret;
   }
}:
int main() {
   ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
   int N, M; cin >> N >> M;
   HopcroftKarp<int> hk;
   for(int i = 0: i < N: i++) {</pre>
        int S; cin >> S;
        for(int j = 0; j < S; j++) {
```

```
int k: cin >> k: k--:
            // 두 번의 노드에 모두 해당 일을 연결
           hk.addEdge(i, k);
           hk.addEdge(i + N, k);
   }
    cout << hk.match(2 * N);</pre>
    return 0:
3.5 최대유량 (디닉)
// O(V^2E); Additional Implementation(민컷구하기 + 포화 간선 유량 구하기)
typedef long long 11;
template<typename FlowType>
struct Dinic {
   struct Edge {
        int v, rev;
        FlowType flow, cap;
   };
    int V:
    vector<int> level;
    vector<vector<Edge>> adi:
    map<pair<int, int>, int> edgeIndexMap;
   Dinic(int V) : V(V), adj(V), level(V) {}
    void addEdge(int u, int v, FlowType cap) {
        edgeIndexMap[{u, v}] = adj[u].size();
        Edge forward = {v, (int)adj[v].size(), 0, cap};
        Edge reverse = {u, (int)adj[u].size(), 0, 0};
        adj[u].push_back(forward);
        adj[v].push_back(reverse);
   }
   bool BFS_level_graph(int s, int t) {
       fill(level.begin(), level.end(), -1);
       level[s] = 0;
        queue<int> q;
       q.push(s);
        while (!q.empty()) {
           int u = q.front();
           q.pop();
            for (Edge &e : adj[u]) {
                if (level[e.v] < 0 && e.flow < e.cap) {
                   level[e.v] = level[u] + 1;
                   q.push(e.v);
               }
           }
        return level[t] >= 0;
   FlowType DFS_blocking_flow(int u, FlowType flow, int t, vector<int> &start) {
```

if (u == t) return flow:

DGU - DART Page 13 of 25

```
for (; start[u] < adj[u].size(); start[u]++) {</pre>
            Edge &e = adj[u][start[u]];
            if (level[e.v] == level[u] + 1 && e.flow < e.cap) {
                FlowType curr_flow = min(flow, e.cap - e.flow);
                FlowType temp_flow = DFS_blocking_flow(e.v, curr_flow, t, start);
                if (temp_flow > 0) {
                    e.flow += temp_flow;
                    adj[e.v][e.rev].flow -= temp_flow;
                    return temp_flow;
                }
           }
       }
       return 0;
   }
   FlowType Maxflow(int s, int t) {
        FlowType total = 0;
        while (BFS_level_graph(s, t)) {
            vector<int> start(V);
            while (FlowType flow = DFS_blocking_flow(s, numeric_limits<FlowType>::max(), t,
            start)) {
                total += flow;
           }
       }
       return total;
   }
   tuple<FlowType, vector<int>, vector<int>, vector<pair<int, int>>> getMincut(int s, int
    t) {
       FlowType maxflow = Maxflow(s, t);
       vector<int> S, T;
       vector<pair<int, int>> saturated_edges;
       BFS_level_graph(s, t);
       for(int i = 0; i < V; i++) (level[i] != -1 ? S : T).push_back(i);
       for(auto i : S) for(auto e : adj[i]) if(e.cap != 0 && level[e.v] == -1)
        saturated_edges.emplace_back(i, e.v);
       return {maxflow, S, T, saturated_edges};
   }
   FlowType getFlow(int u, int v) {
       auto it = edgeIndexMap.find({u, v});
       if (it != edgeIndexMap.end()) {
            return adj[u][it->second].flow;
       }
        return -1;
   }
   void clear() {
       for(int i = 0; i < V; i++) adj[i].clear();</pre>
       fill(level.begin(), level.end(), 0);
   }
}:
int main() {
   ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
```

```
int N. M: cin >> N >> M:
   Dinic<int> g(N + M + 2);
   int s = 0, t = N + M + 1;
   for(int i = 1; i <= N; i++) {</pre>
        int a: cin >> a:
        g.addEdge(s, i, a);
   }
   for(int i = 1; i <= M; i++) {
        int b; cin >> b;
        g.addEdge(N + i, t, b);
   for(int i = 1; i <= M; i++) {
        for(int j = 1; j <= N; j++) {
           int c; cin >> c;
            g.addEdge(j, N + i, c);
   }
   cout << g.Maxflow(s, t) << "\n";</pre>
   cout << "Additional implementation" << "\n";</pre>
   // 최소 컷 계산
    auto [maxflow, S, T, saturated_edges] = g.getMincut(s, t);
   // 결과 출력
   cout << "Maxflow: " << maxflow << "\n";</pre>
   cout << "S: ":
   for (auto v : S) cout << v << " ";
   cout << "\nT: ";
   for (auto v : T) cout << v << " ":
   cout << "\nSaturated Edges: \n";</pre>
   for (auto &[u, v] : saturated_edges) cout << "(" << u << ", " << v << ") , flow : " <<
   g.getFlow(u, v) \ll "\n";
   cout << "\n";
   return 0;
3.6 \quad MCMF + SPFA
template<typename FlowType, typename CostType>
class MCMF {
   struct Edge {
        int to;
        FlowType capacity;
        CostType cost;
        int rev;
   };
   int V:
   vector<vector<Edge>> adj;
   vector<CostType> dist;
   vector<int> previous, edgeIndex;
   MCMF(int V) : V(V), adj(V) {}
   void addEdge(int from, int to, FlowType cap, CostType cost) {
        adj[from].push_back({to, cap, cost, (int)adj[to].size()});
        adj[to].push_back({from, 0, -cost, (int)adj[from].size() - 1});
```

DGU - DART Page 14 of 25

```
}
bool SPFA(int src, int sink) {
    dist.assign(V, numeric_limits<CostType>::max());
    previous.assign(V, -1);
    edgeIndex.assign(V, -1);
    vector<bool> inQueue(V, false);
    queue<int> Q;
    dist[src] = 0;
    Q.push(src);
    inQueue[src] = true;
    while (!Q.emptv()) {
        int u = Q.front();
        Q.pop();
        inQueue[u] = false;
        for(int i = 0: i < adi[u].size(): ++i) {</pre>
            Edge &e = adj[u][i];
            if(e.capacity > 0 && dist[u] + e.cost < dist[e.to]) {</pre>
                dist[e.to] = dist[u] + e.cost;
                previous[e.to] = u;
                edgeIndex[e.to] = i;
                if(!inQueue[e.to]) {
                    Q.push(e.to);
                    inQueue[e.to] = true;
                }
            }
        }
    return previous[sink] != -1;
}
pair<FlowType, CostType> getMCMF(int src, int sink) {
    FlowType maxFlow = 0:
    CostType minCost = 0;
    while (SPFA(src, sink)) {
        FlowType flow = numeric_limits<FlowType>::max();
        for(int v = sink: v != src: v = previous[v]) {
            int u = previous[v];
            flow = min(flow, adj[u][edgeIndex[v]].capacity);
        }
        for(int v = sink; v != src; v = previous[v]) {
            int u = previous[v];
            Edge &e = adj[u][edgeIndex[v]];
            e.capacity -= flow;
            adj[v][e.rev].capacity += flow;
            minCost += flow * e.cost;
        }
        maxFlow += flow;
    }
    return {maxFlow, minCost};
}
```

```
int main() {
   ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
   int N:
   cin >> N;
   vector<int> A(N + 1, 0), H(N + 1, 0), L(N + 1, 0);
   MCMF < int, int > mcmf(2 * N + 2);
   for(int i = 1; i <= N; i++) cin >> A[i];
   for(int i = 1; i <= N; i++) cin >> H[i];
   for(int i = 1; i <= N; i++) cin >> L[i];
   int src = 0, sink = 2 * N + 1;
   int max A = *max element(A.begin() + 1, A.end());
   for(int i = 1; i <= N; i++) {
       if(A[i] == max A) {
           mcmf.addEdge(src, i, L[i], H[i]);
           mcmf.addEdge(i + N, sink, 0, H[i]);
       } else {
           mcmf.addEdge(src, i, L[i] - 1, H[i]);
           mcmf.addEdge(i + N, sink, 1, H[i]);
   }
   for(int i = 1; i <= N; i++) {
       for(int j = 1; j <= N; j++) {
           if(A[i] > A[i]) {
               int cost = A[i] ^ A[i];
               mcmf.addEdge(i, j + N, 1, -cost);
           }
       }
   7
   auto ans = mcmf.getMCMF(src, sink);
   cout << -ans.second << "\n":</pre>
   return 0:
4 구간쿼리
4.1 Fenw
// PURQ, RUPQ, RURQ 모두 지원, 코드 자체는 1-based로 구현. 0-based 호출한다고 가정.; O(log N) +
상수 이점(bit 연산)
typedef long long 11;
// Point Update, Range Query
template<typename ValueType, typename IndexType>
struct fenwick_PURQ {
   IndexType n;
   vector<ValueType> tree;
   fenwick_PURQ(IndexType n) : n(n) { tree.resize(n + 1); }
   ValueType sum(IndexType i) {
       ValueType ret = 0;
       for (; i; i -= i & -i) ret += tree[i];
```

```
return ret:
   }
   void update(IndexType i, ValueType x) { for (i++; i <= n; i += i & -i) tree[i] += x; }</pre>
    ValueType query(IndexType 1, IndexType r) { return 1 > r ? 0 : sum(r + 1) - sum(1); }
};
// Range Update, Point Query, PURQ 필요.
template<typename ValueType, typename IndexType>
struct fenwick_RUPQ {
   fenwick_PURQ<ValueType, IndexType> f;
   fenwick_RUPQ(IndexType n) : f(fenwick_PURQ<ValueType, IndexType>(n + 1)) {}
    void update(IndexType 1, IndexType r, ValueType x) { f.update(1, x), f.update(r + 1,
    -x); }
    ValueType query(IndexType i) { return f.query(0, i); }
// Range Update, Range Query, PURQ 필요.
template<typename ValueType, typename IndexType>
struct fenwick_RURQ {
    IndexType N;
   fenwick_PURQ<ValueType, IndexType> A, B;
    fenwick_RURQ(IndexType N) : N(N), A(fenwick_PURQ<ValueType, IndexType>(N + 1)),
    B(fenwick_PURQ<ValueType, IndexType>(N + 1)) {}
    void update(IndexType L, IndexType R, ValueType d) {
        A.update(L, d);
        A.update(R + 1, -d);
        B.update(L, (-L + 1) * d);
        B.update(R + 1, R * d);
   }
    ValueType query(IndexType L, IndexType R) {
        ValueType R_Value = A.query(0, R) * R + B.query(0, R);
        ValueType L_Value = 0;
        if (L > 0) {
           L_Value = A.query(0, L - 1) * (L - 1) + B.query(0, L - 1);
        }
        return R Value - L Value:
   }
};
int main() {
    ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
    int n, m; cin >> n >> m;
   fenwick PURO<11. 11> fenw(n):
   vector<ll> a(n, 0);
   // initialize
   for (int i = 0; i < n; i++) fenw.update(i, a[i]);</pre>
   for (int i = 0; i < m; i++) {
       11 x; cin >> x;
        if (x == 1) {
```

```
ll idx, val: cin >> idx >> val:
           11 \text{ diff} = \text{val} - \text{a[idx} - 1];
           a[idx - 1] = val;
           fenw.update(idx - 1, diff);
       } else {
           ll l, r: cin >> l >> r:
           if(1 > r) swap(1, r);
           cout << fenw.query(1 - 1, r - 1) << "\n";</pre>
       }
   }
   return 0;
4.2 sart decomposition
// 주어진 쿼리를, O(sqrt(N))개의 그룹으로 분할해 결과를 구한다. -> 시간복잡도 O(sqrt(N)), 세그보다
공간 복잡도 측면에서 우수.
// 1 i j k: Ai, Ai+1, ..., Aj로 이루어진 부분 수열 중에서 k보다 큰 원소의 개수를 출력하다. 2 i k:
Ai를 k로 바꾼다.
typedef long long 11;
template<typename ValueType>
struct SqrtDecomposition {
   vector<ValueType> arr;
   vector<vector<ValueType>> buckets;
   ll sq;
  SqrtDecomposition(11 n, const vector<ValueType>& input) : arr(input) {
       sq = sqrt(n);
       buckets.resize((n + sq - 1) / sq); // 올림 처리를 통한 크기 설정
       for(ll i = 0; i < n; i++){
           buckets[i / sq].push_back(arr[i]);
   // 이 부분은, 문제에 따라서 추가한 부분이다. -> upper_bound 함수 이용해서 빠르게 k보다 큰 원소의
   개수 count.
       for(ll i = 0; i < buckets.size(); i++) { // buckets.size()를 사용
           sort(buckets[i].begin(), buckets[i].end());
   7
   void update(ll idx, ValueType val) {
       ll id = idx / sq; // 그룹 번호
       auto &bucket = buckets[id];
       auto it = lower_bound(bucket.begin(), bucket.end(), arr[idx]);
       bucket.erase(it);
       bucket.insert(upper_bound(bucket.begin(), bucket.end(), val);
       arr[idx] = val:
   }
   ValueType query(ValueType 1, ValueType r, ValueType k) {
       ValueType ret = 0;
       while(1 % sq != 0 && 1 <= r) {
           if(arr[1] > k) ret++;
           1++:
       while((r + 1) % sq != 0 && 1 <= r) {
           if(arr[r] > k) ret++:
```

```
r--:
       }
       while(1 \le r){
           ret += buckets[1 / sq].end() - upper_bound(buckets[1 / sq].begin(), buckets[1 /
           sq].end(), k);
           1 += sq;
       }
       return ret;
   }
};
int main(){
    ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
   ll n. m: cin >> n:
   vector<ll> arr(n);
   for(int i = 0; i < n; i++) cin >> arr[i];
   SqrtDecomposition<11> root(n, arr);
    cin >> m;
    for(int i = 0; i < m; i++){
       int a; cin >> a;
       if(a == 2) {
           11 b, c; cin >> b >> c; b--;
           root.update(b, c):
       } else {
           ll l, r, val; cin >> l >> r >> val; l--; r--;
           cout << root.query(1, r, val) << "\n";</pre>
       }
    }
    return 0;
4.3 mo's
// Offline query, N개의 원소에 대한 쿼리를 Q개 처리, 만약 시작점과 끝점을 이동하는데 걸리는 시간이
T(N)이라면, 최종 시간복잡도는 D((N + Q) / N * T(N)).
// i j: Ai, Ai+1, ..., Aj에 존재하는 서로 다른 수의 개수를 출력
//가장 많이 등장하는 수, 서로 다른 수의 개수, abs(Ai - Aj) ≤ K인 (i, j) 쌍의 수(펜윅 트리 결합)
등에 사용
typedef long long 11;
struct query{
    int index, s, e;
int n, m, sqrtN, cnt;
vector<querv> v:
int ans[100001], num[100001], check[1000001];
bool cmp(query &lhs, query &rhs){
    if(lhs.s/sqrtN == rhs.s/sqrtN)
                                    return lhs.e < rhs.e;</pre>
    else return lhs.s/sqrtN < rhs.s/sqrtN;</pre>
}
int main(){
   cin.tie(nullptr); ios::sync_with_stdio(false);
   int s, e;
   cin >> n;
```

```
sartN = sart(n):
for(int i = 1; i <= n; i++) cin >> num[i];
cin >> m;
for(int i = 0; i < m; i++){}
    cin >> s >> e;
   v.push_back({i, s, e});
sort(v.begin(), v.end(), cmp);
s = v[0].s; e = v[0].e;
/*최초 구간 계산하기*/
for(int i = s: i <= e: i++){
   if(!check[num[i]])
    check[num[i]]++;
}
ans[v[0].index] = cnt;
for(int i = 1; i < m; i++){
   while(s < v[i].s){
       /*update(구간 축소)*/
       // 수의 개수를 하나 줄임
       check[num[s]]--;
       // 수의 개수가 0이 되면 "서로 다른 수"의 개수 감소
       if(!check[num[s]]) cnt--;
       /*----*/
       s++:
    while(v[i].s < s){
       s--;
       /*update(구간 확장)*/
       // 새로운 수라면 서로 다른 수의 개수 증가
                           cnt++;
       if(!check[num[s]])
       // 해당 수의 개수 증가
       check[num[s]]++:
       /*---*/
   }
    while(e < v[i].e){
       e++:
       /*update(구간 확장)*/
       if(!check[num[e]])
       check[num[e]]++;
       /*---*/
   7
   while(v[i].e < e){}
       /*update(구간 축소)*/
       check[num[e]]--;
       if(!check[num[e]])
                           cnt--;
       /*----*/
       e--;
    ans[v[i].index] = cnt; //쿼리에 대한 정답 저장
for(int i = 0; i < m; i++) cout << ans[i] << "\n";
return 0;
```

DGU - DART Page 17 of 25

```
4.4 dynamic seg
// pointer 이용, Segtree 메모리 사용량 줄여주는 방식. 공간복잡도 D(Q log N) -> N >= 10^6 일때
typedef long long 11;
template<typename ValueType, typename IndexType>
class DynamicSegmentTree {
public:
    struct Node {
       ValueType value = ValueType();
        Node *left = nullptr. *right = nullptr:
   };
private:
    Node *root = new Node();
    IndexType N: // 인덱스의 최대값 (배열 크기 - 1)
    void update(Node *node, IndexType nodeLeft, IndexType nodeRight, IndexType updateIndex,
    ValueType value) {
       if (updateIndex < nodeLeft || updateIndex > nodeRight) return;
       if (nodeLeft == nodeRight) {
           node->value = value:
            return:
       }
       IndexType mid = nodeLeft + (nodeRight - nodeLeft) / 2;
       if (updateIndex <= mid) {</pre>
            if (!node->left) node->left = new Node();
           update(node->left, nodeLeft, mid, updateIndex, value);
       } else {
            if (!node->right) node->right = new Node();
            update(node->right, mid + 1, nodeRight, updateIndex, value);
       }
       node->value = (node->left ? node->left->value : ValueType()) + (node->right ?
       node->right->value : ValueType());
   }
    ValueType query(Node *node, IndexType nodeLeft, IndexType nodeRight, IndexType
    quervLeft. IndexTvpe quervRight) {
       if (!node || nodeRight < queryLeft || nodeLeft > queryRight) return ValueType();
        if (queryLeft <= nodeLeft && nodeRight <= queryRight) return node->value;
       IndexType mid = nodeLeft + (nodeRight - nodeLeft) / 2;
        return query(node->left, nodeLeft, mid, queryLeft, queryRight) + query(node->right,
        mid + 1, nodeRight, queryLeft, queryRight);
   }
public:
    DynamicSegmentTree(IndexType size) : N(size - 1) {}
   void update(IndexType index, ValueType value) {
        update(root, (IndexType)0, N, index, value);
   }
    ValueType query(IndexType left, IndexType right) {
        return query(root, (IndexType)0, N, left, right);
   }
};
```

```
int main() {
   ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
   ll n, m, k; cin \gg n \gg m \gg k;
   DynamicSegmentTree<11, 11> dynaseg(n);
   for (ll i = 0: i < n: i++) {
       ll v; cin >> v;
       dynaseg.update(i, v);
   for (ll i = 0; i < m + k; i++) {
       11 op; cin >> op;
       if (op == 1) {
           ll b, c; cin >> b >> c; b--;
           dvnaseg.update(b, c):
       if (op == 2) {
           ll b, c: cin >> b >> c: b--: c--:
           cout << dynaseg.query(b, c) << "\n";</pre>
   }
   return 0;
4.5 PST
// 2차원 영역 쿼리
#define mp(a, b) make_pair((a),(b))
#define lbi(X, n) int(lower_bound(X.begin(), X.end(), n) - begin(X))
#define ubi(X, n) int(upper bound(X,begin(), X,end(), n) - begin(X))
const int YMAX = 1e5 + 5, inf = 1e9;
typedef long long 11;
// 1 = 왼쪽 자식, r = 오른쪽 자식, v = 현재 노드
struct Node { int l = -1, r = -1, v = 0; }:
template<typename IndexType, typename ValueType>
struct PST {
   // version 관리를 위한, vector<int>
   vector<ValueType> version;
   IndexType N;
   vector<Node> tree:
   PST(IndexType n) : N(n) {
       tree.push_back({});
       version.push back(0):
   }
   IndexType update(IndexType i, ValueType v) {
       IndexType prev_root = version.back();
       // 업데이트 과정에서의 root은, 기존의 PST의 마지막 index의 다음 값을 가지게 되므로,
       tree.size() 를 할당하면 된다.
       IndexType root = tree.size();
       tree.push_back({});
       // version 벡터에, 현재 PST의 root를 저장한다.
       version.push_back(root);
       update(prev_root, root, 0, N - 1, i, v);
```

```
// 업데이트가 끝난 후, 새로운 버전의 index를 반화하다. version.size()-1을 반화하는 이유는,
       0-based index이기 때문이다.
       return version.size() - 1;
   }
   ValueType query(IndexType version_idx, IndexType 1, IndexType r) {
       // version[version_idx]에는, version_idx에 해당하는 버전의 루트 노드의 번호가 저장된다.
       return query(version[version_idx], 0, N - 1, 1, r);
   }
private:
   void update(IndexType prev, IndexType cur, IndexType nl, IndexType nr, IndexType i,
   IndexTvpe v) {
       // 현재 노드가 없거나, 현재 노드가 표현하는 구간에, 업데이트하려는 인덱스가 포함되지 않는
       경우, 아무 작업도 하지 않는다.
       if (cur == -1 || nr < i || nl > i) return:
       // leaf node인 경우.
       if (nl == nr) {
           tree[cur].v += v;
           return;
       }
       // For convenience, makes previous tree always has node in this place
       if (tree[prev].1 == -1) {
           tree[prev].l = tree.size();
           tree[prev].r = tree.size() + 1;
           tree.push_back({}), tree.push_back({});
       }
       IndexType m = nl + (nr - nl) / 2;
       // 왼쪽 자식 노드를 업데이트해야 하는 경우. 오른쪽 자식 노드는 그대로 사용한다.
       if (i <= m) {</pre>
           IndexType new_child = tree.size();
           tree.push_back(tree[tree[prev].1]);
           tree[cur].l = new_child;
           tree[cur].r = tree[prev].r;
           update(tree[prev].1, tree[cur].1, nl, m, i, v);
       }
       // 오른쪽 자식 노드를 업데이트해야 하는 경우. 왼쪽 자식 노드는 그대로 사용하다.
       else {
           IndexType new child = tree.size():
           tree.push_back(tree[tree[prev].r]);
           tree[cur].1 = tree[prev].1;
           tree[cur].r = new child:
           update(tree[prev].r, tree[cur].r, m + 1, nr, i, v);
       }
       tree[cur].v = (~tree[cur].l ? tree[tree[cur].l].v : 0) + (~tree[cur].r ?
       tree[tree[cur].r].v : 0);
   }
   // n = 노드 번호, n1, nr = 노드가 관할하는 구간, 1, r = 쿼리를 날리는 구간
   ValueType query(IndexType n, IndexType nl, IndexType nr, IndexType l, IndexType r) {
       if (n == -1 || nr < 1 || nl > r) return 0;
       if (nl >= 1 && nr <= r) return tree[n].v;
       IndexType m = nl + (nr - nl) / 2;
       return query(tree[n].1, n1, m, 1, r) + query(tree[n].r, m + 1, nr, 1, r);
   }
};
```

```
int main() {
   ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
 PST<int, int> pst(YMAX);
 int T; cin >> T;
 vector<int> res:
  while(T--) {
   int n, m; cin >> n >> m;
   vector<pair<int, int>> query(n);
   for (auto\&[x, y]: query)cin >> x >> y;
   sort(query.begin(), query.end());
   vector<pair<int, int>> versions;
   for (auto&[x, v]: guerv) {
     int version_idx = pst.update(y, 1);
     versions.push_back({x, version_idx});
   int vidx = pst.update(YMAX - 1, 0);
   versions.push_back({1e9, vidx});
   11 \text{ ans} = 0;
   while (m--) {
     int x1, x2, y1, y2; cin >> x1 >> x2 >> y1 >> y2;
     if (x1 > x2) swap(x1, x2);
     if (y1 > y2) swap(y1, y2);
     // x2 보다 큰 버전들 중 가장 먼저 나오는 것의 바로 이전 버전
     int version_right = versions[ubi(versions, mp(x2, inf))].second - 1;
     int t = pst.query(version_right, v1, v2);
     // x1 보다 같거나 큰 버전들 중 가장 먼저 나오는 것의 바로 이전 버전
     int version_left = versions[lbi(versions, mp(x1, -inf))].second - 1;
     t -= pst.query(version_left, y1, y2);
     ans += t:
   res.push back(ans):
 for(const auto& ele : res) cout << ele << "\n":</pre>
 return 0;
4.6 merge sort tree
typedef long long 11;
const int MAX ST = 1 << 18:
// 머지 소트 트리
template<typename ValueType>
struct MergesortTree {
   vector<ValueType> arr[MAX_ST];
   void construct() {
       for(int i = MAX_ST/2-1; i > 0; i--) {
           vector<ValueType> &c = arr[i], &l = arr[i*2], &r = arr[i*2+1];
           arr[i].resize(l.size()+r.size());
           for(int j = 0, p = 0, q = 0; j < c.size(); ++j) {
```

DGU - DART

```
if(q == r.size() || (p < 1.size() && 1[p] < r[q])) c[j] = 1[p++];
               else c[i] = r[q++];
           }
       }
   }
   int greater(int s, int e, int k, int node = 1, int ns = 0, int ne = MAX_ST / 2) {
       if(ne <= s || e <= ns) return 0;
       if(s <= ns && ne <= e)
           return arr[node].end() - upper_bound(arr[node].begin(), arr[node].end(), k);
       int mid = (ns + ne) / 2;
       return greater(s, e, k, node * 2, ns, mid) + greater(s, e, k, node * 2 + 1, mid,
       ne);
   }
};
int main() {
    ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
   int N, M, L = 0;
   MergesortTree<11> ST;
    cin >> N;
   for(int i = 0; i < N; i++) {</pre>
       ll val: cin >> val:
       ST.arr[MAX_ST / 2 + i].push_back(val);
   }
   ST.construct();
   cin >> M:
   for(int i = 0; i < M; i++) {
       ll s, e, k; cin >> s >> e >> k;
       cout << (L = ST.greater((s^L) - 1, e^L, k^L)) << "\n";
   }
    return 0:
4.7 ETT
// ETT(Euler-Tour-Technique) + fenw, 쿼리개수 Q, 노드개수 N -> O(N + QlogN)
// p a x가 주어진 경우 a의 모든 부하의 월급을 x만큼 증가시킨다. (-10,000 ≤ x ≤ 10,000), u a가
주어진 경우에는 a의 월급을 출력한다.
typedef vector<int> vi;
typedef vector<vector<int>> vvi;
int n. m:
vi a, par, in, out;
vvi edges;
int dfsn = 0;
template<typename ValueType>
struct fenwick {
    int n;
   vector<ValueType> tree;
   fenwick(int n) : n(n) { tree.resize(n + 1); }
    ValueType sum(int i) {
       ValueType ret = 0;
```

```
for (: i: i -= i & -i) ret += tree[i]:
        return ret;
   }
   void update(int i, ValueType x) { for (i++; i <= n; i += i & -i) tree[i] += x; }</pre>
    ValueType query(int 1, int r) { return 1 > r ? 0 : sum(r + 1) - sum(1); }
template<typename ValueType>
struct fenwick_point {
    fenwick<ValueType> f;
    fenwick_point(int n) : f(fenwick<ValueType>(n + 1)) {}
    void update(int 1, int r, ValueType x) { f.update(1, x), f.update(r + 1, -x); }
    ValueType query(int i) { return f.query(0, i); }
};
// dfs ordering
void dfs(int i) {
   in[i] = dfsn++;
   for (int child: edges[i]) {
        dfs(child):
   }
    out[i] = dfsn - 1;
int main() {
   ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
   cin >> n >> m;
   a.resize(n); edges.resize(n);
   in.resize(n); out.resize(n);
   for (int i = 0; i < n; i++) {
       int x, p;
        cin >> x;
       if (i) cin >> p;
        a[i] = x;
        if (i)
            edges[p - 1].push_back(i);
   }
   // ETT 먼저 하고 fenw 적용해야함.
    dfs(0);
    fenwick point<int> fw(n):
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        fw.update(in[i], in[i], a[i]);
   7
   for (int i = 0; i < m; i++) {
        string cmd;
        cin >> cmd;
        if (cmd == "p") {
           int k, x;
           cin >> k >> x, k--;
           // 자기 자신은 제외하고 업데이트 해야 한다.
            fw.update(in[k] + 1, out[k], x);
       } else {
            int k;
            cin >> k, k--;
```

DGU - DART Page 20 of 25

```
cout << fw.query(in[k]) << "\n";</pre>
       }
   }
    return 0;
4.8 HLD
// D(log^2 N); "트리" 에서 이 작업을 수행
// update(v, w) -> 정점 v의 가중치에 w를 더함, query(s, e) -> s->e 경로의 모든 정점의 가중치의 합
(변경가능) 출력.
vector<int> inp[101010]; //입력 / 양방향 그래프
template<typename ValueType>
struct Seg{
    ValueType tree[1 << 18];</pre>
    ValueType sz = 1 << 17;</pre>
   void update(int x, ValueType v){
       x |= sz; tree[x] += v;
       while(x >>= 1){
            tree[x] = tree[x << 1] + tree[x << 1 | 1];
       }
   }
    ValueType query(int 1, int r){
       1 |= sz, r |= sz;
       ValueType ret = 0;
       while(1 \le r){
           if(1 & 1) ret += tree[1++]:
           if("r & 1) ret += tree[r--];
           1 >>= 1, r >>= 1;
       }
       return ret;
   }
};
template<typename ValueType>
struct HLD {
    ValueType sz[101010], dep[101010], par[101010], top[101010], in[101010], out[101010];
    vector<ValueType> g[101010];
    Seg<int> seg;
    ValueType chk[101010];
    void dfs(int v = 1) {
       chk[v] = 1:
       for(auto i : inp[v]) {
           if(chk[i]) continue;
           chk[i] = 1;
           g[v].push_back(i);
           dfs(i);
       }
   }
    void dfs1(int v = 1) {
       sz[v] = 1;
       for(auto &i : g[v]) {
```

```
dep[i] = dep[v] + 1; par[i] = v;
            dfs1(i); sz[v] += sz[i];
            if(sz[i] > sz[g[v][0]]) swap(i, g[v][0]);
        }
   }
   ValueType pv;
    void dfs2(int v = 1) {
        in[v] = ++pv;
        for(auto i : g[v]) {
            top[i] = i == g[v][0] ? top[v] : i;
            dfs2(i):
        }
        out[v] = pv;
   }
    void update(int v, ValueType w) {
        seg.update(in[v], w);
   }
    ValueType query(int a, int b) {
        ValueType ret = 0;
        while(top[a] ^ top[b]) {
            if(dep[top[a]] < dep[top[b]]) swap(a, b);</pre>
            ValueType st = top[a];
            ret += seg.query(in[st], in[a]);
            a = par[st];
        if(dep[a] > dep[b]) swap(a, b);
        ret += seg.query(in[a], in[b]);
        return ret;
   }
};
int main() {
    ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
    int n, q; cin >> n >> q; //정점 개수, 쿼리 개수
    HLD<int> hld:
   // 간선정보 입력
    for(int i = 1; i < n; i++) {
        int s, e; cin >> s >> e;
        inp[s].push_back(e);
        inp[e].push_back(s);
   hld.dfs(); hld.dfs1(); hld.dfs2();
   while(q--) {
        //1 v w : update v w
        //2 s e : query s e
        int op, a, b; cin >> op >> a >> b;
        if(op == 1) hld.update(a, b);
        else cout << hld.query(a, b) << "\n";</pre>
   }
```

```
5 기하
```

```
5.1 geometry init
typedef long long 11;
const double EPS = 0;
// 2D Point 구조체 정의
struct Point {
   double x, y;
   Point(): x(0), y(0) {}
   Point(double x_-, double y_-) : x(x_-), y(y_-) {}
   Point operator + (const Point& other) const {return Point(x + other.x, y + other.y);}
   Point operator - (const Point& other) const {return Point(x - other.x, y - other.y);}
   // 내적 (Dot product)
    double operator * (const Point& other) const {return x * other.x + v * other.v:}
   // 외적 (Cross product)
   double operator ^ (const Point& other) const {return x * other.y - y * other.x;}
   // 스칼라 곱셈 (Point * 스칼라)
   Point operator * (double scalar) const {return Point(x * scalar, y * scalar);}
   // 스칼라 곱셈 (스칼라 * Point)
   friend Point operator * (double scalar, const Point& p) {return Point(p.x * scalar, p.y
    * scalar);}
   // 비교 연산자 (사전순 정렬을 위해)
   bool operator == (const Point& other) const {return fabs(x - other.x) < EPS && fabs(y -
    other.y) < EPS;}
    bool operator < (const Point& other) const {if (fabs(x - other.x) > EPS) return x <
    other.x;return y < other.y;}</pre>
}:
// 출력 연산자 오버로딩
ostream& operator << (ostream& os, const Point& p) {
   os << "(" << p.x << ", " << p.y << ")";
   return os:
}
// CCW 항수
int CCW(const Point& a, const Point& b, const Point& c) {
   double area = (b - a) ^ (c - a);
   if (area > EPS) return 1; // 반시계 방향
   if (area < -EPS) return -1: // 시계 방향
    return 0;
                            // 일직선 상
// 두 점 사이의 거리의 제곱을 계산
double squaredDistance(const Point& a, const Point& b) {
    return (a - b) * (a - b);
5.2 convexHull
// 볼록 껍질을 구하는 함수 (Andrew's Monotone Chain Algorithm)
vector<Point> convexHull(vector<Point> points) {
   int n = points.size();
   if (n <= 1) return points;
```

```
sort(points.begin(), points.end());
   vector<Point> lower, upper;
   for (const Point& p : points) {
       while (lower.size() >= 2 && CCW(lower[lower.size() - 2], lower[lower.size() - 1], p)
           lower.pop_back();
       lower.push_back(p);
   }
   for (int i = n - 1; i \ge 0; i--) {
       const Point& p = points[i]:
       while (upper.size() >= 2 && CCW(upper[upper.size() - 2], upper[upper.size() - 1], p)
           upper.pop_back();
       upper.push_back(p);
   }
   // 마지막 점은 중복되므로 제외
   lower.pop_back();
   upper.pop_back();
   // 볼록 껍질의 점들을 연결
   vector<Point> hull = lower:
   hull.insert(hull.end(), upper.begin(), upper.end());
   return hull:
}
5.3 perpendicularFoot
// 점 c에서 선분 ab에 내린 수선의 발
Point perpendicularFoot(const Point& a. const Point& b. const Point& c) {
   double dx = b.x - a.x;
   double dy = b.y - a.y;
   if (fabs(dx) < EPS && fabs(dy) < EPS) {
       return a:
   }
   double t = ((c - a) * (b - a)) / (dx * dx + dy * dy);
   return a + (b - a) * t;
// 점 c를 선분 ab에 대하여 반사(reflection)한 점 d를 계산
Point reflectOverLine(const Point& a. const Point& b. const Point& c) {
   // 점 c에서 선분 ab에 내린 수선의 발 p 계산
   Point p = perpendicularFoot(a, b, c);
   // 점 c를 점 p에 대하여 반사한 점 d를 계산
   Point d = p * 2 - c;
   return d;
5.4 segmentsIntersect
// 두 선분이 교차하는지 확인하고, 교점 계산 (정점이 선분 위에 있으면 교차하지 않는다 판정)
bool segmentsIntersect(const Point& a, const Point& b, const Point& c, const Point& d,
Point& intersection) {
```

Page 21 of 25

```
double det = (b - a) ^ (d - c):
   if (fabs(det) < EPS) {</pre>
       // 두 직선이 평행하거나 일치하는 경우
       // 선분이 일직선 상에 있는지 확인
       if (CCW(a, b, c) != 0) {
           return false; // 평행하지만 다른 직선
       }
       // 일직선 상에 있을 때, 선분이 겹치는지 확인
       if (\max(a.x, b.x) + EPS < \min(c.x, d.x) - EPS \mid | \max(c.x, d.x) + EPS < \min(a.x, b.x)
           \max(a.y, b.y) + EPS < \min(c.y, d.y) - EPS \mid \mid \max(c.y, d.y) + EPS < \min(a.y, b.y)
           - EPS) {
           return false: // 선분이 겹치지 않음
       }
       // 선분이 겹침 (교점이 여러 개일 수 있음)
       // 이 경우 특정한 교점을 반환하기 어렵지만, 필요에 따라 처리 가능
       //return true:
       return false:
   } else {
       // 크래머의 공식 이용하여 교점 계산
       double t = ((c - a) ^ (d - c)) / det;
       double u = ((c - a) ^ (b - a)) / det;
       // 수정된 조건문 (등호 미포함) (정점이 선분 위에 있으면 교차하다 판정)
       if (t < EPS \mid | t > 1 - EPS \mid | u < EPS \mid | u > 1 - EPS) {
           return false: // 선분이 교차하지 않음
       }
       intersection = a + (b - a) * t:
       return true;
}
5.5 polygonArea
// 다각형의 넓이를 계산하는 함수 (신발끈 공식)
double polygonArea(const vector<Point>& points) {
   double area = 0:
   int n = points.size();
   for (int i = 0; i < n; i++) {
       area += points[i] ^ points[(i + 1) % n]:
   }
   return fabs(area) / 2.0:
}
5.6 isPointInConvexPolygon
// 점 p가 선분 ab 위에 있는지 확인하는 함수
bool onSegment(const Point& a, const Point& b, const Point& p) {
   double minX = min(a.x. b.x):
   double maxX = max(a.x, b.x);
   double minY = min(a.v. b.v):
   double maxY = max(a.y, b.y);
   return (minX - EPS <= p.x && p.x <= maxX + EPS) &&
```

```
(minY - EPS \le p.y \&\& p.y \le maxY + EPS);
}
// 점 p가 볼록 다각형 polygon 내부에 있는지 판별하는 함수 (점이 변 위에 있는 경우 내부 판단) //O(log
M), M은 polygon.size()
bool isPointInConvexPolygon(const vector<Point>& polygon, const Point& p) {
   int m = polygon.size();
   if (m < 2) return false; // 다각형이 아닌 경우
   // 볼록 다각형 첫 번째 점과 마지막 점 기준으로 각을 이분 탐색
   if (CCW(polygon[m-1], polygon[0], p) < 0) return false; // 점이 다각형 외부
   if (CCW(polygon[1], polygon[0], p) > 0) return false; // 점이 다각형 외부
   // 이분 탐색으로 점이 다각형 내부에 있는지 확인
   int low = 1, high = m - 1;
   while (low + 1 < high) {
       int mid = (low + high) / 2;
       if (CCW(polygon[mid], polygon[0], p) < 0)</pre>
           low = mid:
       else
           high = mid;
   }
   // 마지막으로 점이 다각형의 해당 구간에 있는지 확인
   return CCW(polygon[low], p, polygon[low + 1]) < 0 ||</pre>
          (CCW(polygon[low], p, polygon[low + 1]) == 0 &&
          onSegment(polygon[low], polygon[low + 1], p));
5.7 rotatingCalipers
// 회전 캘리퍼스 악고리즘
double rotatingCalipers(const vector<Point>& convexHull) {
   int n = convexHull.size();
   if (n == 2) {
       return sqrt(squaredDistance(convexHull[0], convexHull[1]));
   }
   double maxDist = 0.0:
   int j = 1;
   for (int i = 0: i < n: i++) {
       int ni = (i + 1) \% n;
       while (true) {
           int nj = (j + 1) \% n;
           double cross = (convexHull[ni] - convexHull[i]) ^ (convexHull[nj] -
           convexHull[i]):
           if (cross > EPS) {
               j = nj;
           } else {
               break;
           }
       double dist = sqrt(squaredDistance(convexHull[i], convexHull[j]));
       if (dist > maxDist + EPS) {
           maxDist = dist:
```

DGU - DART Page 23 of 25

```
6 MISC
6.1 nlogn LIS
//LIS 크기 및 무작위 예시 1개를 찾음
const int MAXSIZE = 1e6;
int num[MAXSIZE + 1];
int trace[MAXSIZE + 1]: //무작위 예시 착기
vector<int> v;
vector<int> LIS; //무작위 예시 찾기
int n. sizeofLIS:
int main(){
   cin.tie(NULL); ios::sync_with_stdio(false);
   cin >> n:
   for(int i = 0; i < n; i++){
       cin >> num[i]:
   }
   for(int i = 0: i < n: i++){
       if(v.empty() || num[i] > v.back()){
     v.push back(num[i]):
     trace[i] = v.size(); //무작위 예시 찿기
   }
   else{
     auto t = lower_bound(v.begin(), v.end(), num[i]);
     *t = num[i];
     trace[i] = t - v.begin() + 1; //무작위 예시 찾기
   }
   sizeofLIS = v.size();
   /*----무작위 예시를 찾을 때 사용----*/
   int idx = v.size();
   for(int i = n - 1; i \ge 0; i--){
       if(trace[i] == idx){
          idx--:
          LIS.push back(num[i]):
       }
   }
   reverse(LIS.begin(), LIS.end());
   /*----*/
   cout << sizeofLIS << '\n';</pre>
   for(int x : LIS){
       cout << x << ' ';
   }
```

return maxDist:

```
return 0:
6.2 분할정복 트릭 (DNC)
//dp[t][i]=min\{k<i\}(dp[t-1][k]+C[k][i])
//K[t][i]는 dp[t][i]를 만족시키는 최소 k라 할 때 다음 부등식을 만족 K[t][i]≤K[t][i+1]
//혹은 비용 C에 대해 C[a][c]+C[b][d]<=C[a][d]+C[b][c]
using ll = long long;
const 11 INF = 1e18;
int L. G. K[801][8001]:
ll psum[8001], C[801][1001];
ll dp[801][8001], ans;
//dncOpt 기본형, dp[mid] < (i - mid) * t[i] + v[mid]처럼 t가 없는 경우도 가능
void dncOptOriginal(int t, int s, int e, int optS, int optE){
   // dp[t][s], dp[t][s+1], ..., dp[t][e]를 계산하는 함수. [optS, optE] 가능한 k의 범위
   if(s > e) return;
       int mid = s + e >> 1;
       dp[t][mid] = 1e18;
       for (int k = optS; k <= optE && k < mid; k++){// dp[t][m]에 대해 가능한 답을 선형
           ll value = dp[t-1][k] + C[k][mid];
           if (dp[t][mid] > value)
               dp[t][mid] = value, K[t][mid] = k;
       //dp[t][s], ..., dp[t][m-1]에 대해서 계산하기 위한 재귀 호출
       dncOptOriginal(t, s, mid - 1, optS, K[t][mid]);
       //dp[t][m+1], ..., dp[t][e]에 대해서 계산하기 위한 재귀 호출
       dncOptOriginal(t, mid + 1, e, K[t][mid], optE);
       // 2, 3에 대해 가능한 k의 후보는 조건에 의해 줄어든다.
//13261 풀이
void dncOptEx(int t, int s, int e, int optS, int optE){
 if(s > e) return;
 int mid = s + e \gg 1:
 int opt = 0;
 dp[t][mid] = 1e18;
 for(int i = optS; i <= min(mid, optE); i++){</pre>
   if(dp[t][mid] > dp[t-1][i] + (mid-i) * (psum[mid] - psum[i])){
     dp[t][mid] = dp[t - 1][i] + (mid - i) * (psum[mid] - psum[i]);
     opt = i;
   }
 dncOptEx(t, s, mid - 1, optS, opt);
 dncOptEx(t, mid + 1, e, opt, optE);
int main(){
 int x;
  cin.tie(nullptr);
 ios::svnc with stdio(false):
 cin >> L >> G;
 for(int i = 1; i <= L; i++){
   cin >> x;
   psum[i] = psum[i - 1] + x;
   dp[1][i] = psum[i] * i;
```

DGU - DART Page 24 of 25

```
for(int i = 2; i <= G; i++){
   dncOptEx(i, 1, L, 1, L);
 cout << dp[G][L];</pre>
 return 0:
6.3 ConvexHull Tric
// dp optimization; convex hull trick, O(N logN)
typedef long long 11;
template<typename ValueType>
struct Line {
   ValueType slope, intercept;
   double xLeft;
   Line(ValueType _slope, ValueType _intercept) : slope(_slope), intercept(_intercept),
   xLeft(-1e18) {}
   ValueType getY(ValueType x) const {
        return slope * x + intercept;
    double intersectX(const Line& other) const {
       return (double)(other.intercept - intercept) / (slope - other.slope);
   }
}:
template<typename ValueType>
struct CHT {
   vector<Line<ValueType>> hull;
   void addLine(ValueType slope, ValueType intercept) {
       Line newLine(slope, intercept);
        while (!hull.empty()) {
            newLine.xLeft = newLine.intersectX(hull.back()):
            if (hull.back().xLeft < newLine.xLeft)</pre>
                break:
            hull.pop_back();
        hull.push_back(newLine);
   }
   ValueType query(ValueType x) {
       int l = 0, r = hull.size() - 1, ans = 0;
       while (1 <= r) {
            int mid = (1 + r) / 2;
            if (hull[mid].xLeft <= x) {</pre>
                ans = mid:
               1 = mid + 1;
           } else {
                r = mid - 1;
       }
```

```
return hull[ans].getY(x):
   }
};
int main() {
   ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
   int N; cin >> N;
   vector<ll> a(N), b(N), dp(N);
   for (int i = 0; i < N; ++i) cin >> a[i];
   for (int i = 0; i < N; ++i) cin >> b[i];
   CHT<11> cht:
   dp[0] = 0;
   cht.addLine(b[0], dp[0]);
   for (int i = 1; i < N; ++i) {
       dp[i] = cht.query(a[i]);
        cht.addLine(b[i], dp[i]);
   }
   cout << dp[N - 1] << '\n';
   return 0;
6.4 삼분탐색
// Trenary search(삼분 탐색); O(logN)
// 아래로 볼록, 혹은 위로 볼록(unimodal) 함 함수에 대해, 극값 혹은 최대/최소를 구하는 테크닉.
typedef long long 11;
template<typename ValueType>
class TernarySearch {
private:
   vector<ValueType> data;
   function<ValueType(int)> costFunction;
   TernarySearch(const vector<ValueType>& data, function<ValueType(int)> costFunction)
        : data(data). costFunction(costFunction) {}
   ValueType FindMin() {
       ValueType lo = 0, hi = data.back();
       while (hi - lo \geq 3) {
           ValueType p = (lo * 2 + hi) / 3, q = (lo + hi * 2) / 3;
           if (costFunction(p) <= costFunction(q)) hi = q;</pre>
           else lo = p;
       ValueType result = numeric_limits<ValueType>::max();
       for (ValueType i = lo; i <= hi; ++i)</pre>
           result = min(costFunction(i), result);
        return result:
   }
   ValueType FindMax() {
        ValueType lo = 0, hi = data.back();
        while (hi - lo \geq 3) {
```

DGU - DART

```
ValueType p = (lo * 2 + hi) / 3, q = (lo + hi * 2) / 3;
            if (costFunction(p) >= costFunction(q)) hi = q;
            else lo = p;
        }
        ValueType result = numeric_limits<ValueType>::min();
        for (ValueType i = lo; i <= hi; ++i)</pre>
           result = max(costFunction(i), result);
        return result:
    }
};
int main() {
    ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie(nullptr);
   int N; cin >> N;
   vector<ll> x(N);
    for (int i = 0; i < N; ++i)
        cin >> x[i];
    auto costFunction = [&](int dist) -> 11 {
        11 totalCost = 0;
        for (int i = 1; i < x.size(); ++i)</pre>
           totalCost += abs(1LL * dist * i - x[i]);
        return totalCost;
   }:
    TernarySearch<11> search(x, costFunction);
    cout << search.FindMin();</pre>
    return 0;
    Sparse table
합성함수 문제예제; table의 계산(전처리)은 \Theta(\mathbb{N} \cdot \log(K))만큼의 시간/공간을 소요
solve(v, k)의 문제 해결은 \Theta(\log(K))만큼의 시간을 소요
const int MAX_N = 200000;
const int MAX LOG K = 19: // n의 최대값이 500,000이므로 2~19 > 500,000
int table[MAX_LOG_K + 1][MAX_N + 1];
// table 생성 항수
void init(int m. const vector<int>& nxt) {
   // k=0, 한 칸 이동하는 경우 초기화
   for (int i = 1; i <= m; ++i) {
        table[0][i] = nxt[i]:
   }
   // k>0인 경우, 2^k번 이동한 결과를 계산
   for (int k = 1; k <= MAX_LOG_K; ++k) {</pre>
        for (int i = 1: i <= m: ++i) {
            int tmp = table[k - 1][i];
            table[k][i] = table[k - 1][tmp];
   }
```

```
// 쿼리 처리 함수
int solve(int v, int k) {
   for (int i = MAX_LOG_K; i >= 0; --i) {
       if (k & (1 << i)) {
           v = table[i][v]:
   }
   return v;
int main() {
   ios::sync_with_stdio(false);cin.tie(nullptr);
   int m;
   cin >> m;
   // 함수 f(i)를 입력받아 nxt 배열에 저장
   vector<int> nxt(m + 1);
   for (int i = 1; i <= m; ++i) {
       cin >> nxt[i];
   7
   // table 생성
   init(m. nxt):
   int Q;
   cin >> 0:
   while (Q--) {
       int n, x;
       cin >> n >> x;
       int result = solve(x, n);
       cout << result << '\n';</pre>
   }
   return 0:
```

Page 25 of 25