# PHarr XCPC ex Templates

PHarr

Southwest Minzu Universtiy

November 27, 2024

## Contents

<b>福程技巧和基础算法</b>	2
Linux 下运行脚本	. 2
mt19937	. 2
chrono	. 2
<b>效据结构</b>	2
引论	2
差分约束系统	. 2
女学知识	4
计算几何	. 4
博弈论	. ∠
jly 平面几何 ....................................	
jly 立体几何	. 10
jly 静态凸包	
jly 素数测试与因式分解(Miller-Rabin & Pollard-Rho)	. 12
高斯消元	. 13
自适应 Simpson 积分	. 15
<b>2符串</b>	16
jly AC 自动机	. 16
jly 最长公共前缀 LCP	
カ杰拠切	19

## 编程技巧和基础算法

#### Linux 下运行脚本

```
将以下脚本保存为 run.sh, 如果要编译则./run.sh A.cpp。
   如果遇到了权限不足的情况可以 chmod +x ./run.sh 或者使用 sudo
   还有一种使用方法是 bash ./run.sh A
   #!/bin/bash
   g++ $1.cpp -o $1 -g -02 -std=c++20 \
   -Wall -fsanitize=undefined -fsanitize=address \
   && echo compile_successfully >&2 && ./$1
   如果用文件输入输出可以使用
   #!/bin/bash
   g++ $1.cpp -o $1 -g -02 -std=c++20 \
   -Wall -fsanitize=undefined -fsanitize=address \
   && echo compile_successfully >&2 && ./$1 < in.txt > out.txt
   以下是一个可以在 MAC OS 上使用的版本
  #!/bin/zsh
   g++-11 $1.cpp -o $1 -g -02 -std=c++20 \
   -Wall -fsanitize=undefined -fsanitize=address \
   && echo compile_successfully >&2 && ./$1
   mt19937
   std::mt19937 rd(std::random_device{}());
   chrono
   #include <iostream>
   #include <chrono>
   using namespace std;
   int main() {
       auto start = chrono::high_resolution_clock::now();
       int n = 1e8;
10
       while(n --);
11
12
       auto end = chrono::high_resolution_clock::now();
13
14
       auto duration = chrono::duration_cast<chrono::milliseconds>(end - start);
15
       cerr << duration.count() << " milliseconds" << endl;</pre>
16
       return 0;
17
18
```

## 数据结构

#### 图论

#### 差分约束系统

#### 定义

**差分约束系统**是一种特殊的 n 元一次不等式组,它包含 n 个变量  $x_1,x_2,\ldots,x_n$  以及 m 个约束条件,每个约束条件是由两个其中的变量做差构成的,形如  $x_i-x_j\leq c_k$ ,其中  $1\leq i,j\leq n, i\neq j, 1\leq k\leq m$  并且  $c_k$  是常数(可以是非负数,也可以是负数)。我们要解决的问题是:求一组解  $x_1=a_1,x_2=a_2,\ldots,x_n=a_n$ ,使得所有的约束条件得到满足,否则判断出无解。

差分约束系统中的每个约束条件  $x_i-x_j \leq c_k$  都可以变形成  $x_i \leq x_j+c_k$ ,这与单源最短路中的三角形不等式  $dist[y] \leq dist[x]+z$  非常相似。因此,我们可以把每个变量  $x_i$  看做图中的一个结点,对于每个约束条件  $x_i-x_j \leq c_k$ ,从结点 j 向结点 i 连一条长度为  $c_k$  的有向边。

注意到,如果  $\{a_1,a_2,\dots,a_n\}$  是该差分约束系统的一组解,那么对于任意的常数 d, $\{a_1+d,a_2+d,\dots,a_n+d\}$  显然也是该差分约束系统的一组解,因为这样做差后 d 刚好被消掉。

#### 过程

设 dist[0]=0 并向每一个点连一条权重为 0 边,跑单源最短路,若图中存在负环,则给定的差分约束系统无解,否则, $x_i=dist[i]$  为该差分约束系统的一组解。

#### 性质

一般使用 Bellman–Ford 或队列优化的 Bellman–Ford(俗称 SPFA,在某些随机图跑得很快)判断图中是否存在负环,最坏时间复杂度为 O(nm)。

如果题目给定了一个源点,则不需要建立超级源点。

```
// luogu P1993
    // 有三种约束条件
   // x[a] >= x[b] + c -> x[b] - x[a] <= -c -> add(a, b, -c)
   // x[a] \leftarrow x[b] + c \rightarrow x[a] - x[b] \leftarrow c \rightarrow add(b, a, c)
    // x[a] == x[b] -> x[a] - x[b] <= 0 and x[b] - x[a] <= 0 -> add(a, b, 0), add(b, a, 0)
    #include <bits/stdc++.h>
    using namespace std;
    const int inf = INT_MAX / 2;
11
    using vi = vector<int>;
12
13
    using pii = pair<int, int>;
14
15
        ios::sync_with_stdio(false), cin.tie(nullptr);
16
17
        int n, m;
18
        cin >> n >> m;
19
        vector<vector<pii>>> e(n + 1);
20
        for (int op, a, b, c; m; m--) {
21
            cin >> op;
22
            if (op == 1) {
23
                 cin >> a >> b >> c;
24
25
                 e[a].emplace_back(b, -c);
            } else if (op == 2) {
26
                 cin >> a >> b >> c;
                 e[b].emplace_back(a, c);
28
29
            } else {
                 cin >> a >> b;
30
31
                 e[a].emplace_back(b, 0);
                 e[b].emplace_back(a, 0);
            }
33
        }
34
35
        for (int i = 1; i <= n; i++)</pre>
36
             e[0].emplace_back(i, 0);
38
        vector\langle int \rangle dis(n + 1, inf), vis(n + 1), tot(n + 1);
39
        dis[0] = 0, vis[0] = 1, tot[0]++;
40
        bool ok = true;
41
42
        queue<int> q;
        q.push(0);
43
        while (not q.empty() and ok) {
44
            int x = q.front();
45
46
            q.pop();
47
            vis[x] = 0;
             for (auto [y, w]: e[x]) {
48
                 if (dis[y] <= dis[x] + w) continue;</pre>
                 dis[y] = dis[x] + w;
50
                 if (vis[y] != 0) continue;
                 vis[y] = 1;
```

## 数学知识

#### 计算几何

#### 已知正方形对角线两点坐标,求另外两点坐标

按照顺时针方向,正方形上四点 A, B, C, D,两对角线交点 O。现在已知 A(ax, ay), C(cx, cy) 求另外两点坐标。

令 
$$\vec{v}=\frac{C-A}{2}=\left(\frac{cx-ax}{2},\frac{cy-ay}{2}\right)$$
,则有  $O=A+\vec{v}=C-\vec{v}=(ax+vx,ay+vy)=(cx-vx,cy-vy)$ 

根据正方形的对称性可知

$$B=(ox-vy,oy+vx)=(ax+vx-vy,cy+vx-vy)D=(ox+vy,oy-vx)=(cx-vx+vy,ay-vx+vy)$$
 令  $vp=vx-vy=\frac{cx-ax-cy+ay}{2}$  分別代入上式子可得

$$B = (ax + vp, cy + vp)C = (cx - vp, ay - vp)$$

#### 计算三角形面积

对于一个三角形记  $ec{A}=ec{ca},ec{B}=ec{cb}$ ,三角形的面积就是  $rac{1}{2}|ec{A} imesec{B}|$ 

#### 多边形的面积

假设 n 个点的多边形,n 个点按照逆时针顺序标记为  $p_0,p_1,p_2,\dots,p_{n-1}$ ,任取一个辅助点记为 O,记向量  $\vec{v_i}=p_i-O$ 。那么这个多边形的面积可以表示为

$$S = \frac{1}{2} \sum \vec{v}_i \times \vec{v}_{(i+1) \mod n}$$

#### 博弈论

#### Lasker's Nim Game

n 堆石子,每次玩家可以从一堆石子中取走若干个石子,或者把一堆石子分成两个非空的堆 考虑暴力的求解每一堆石子的 SG 函数

$$SG(x) = \begin{cases} 0 & x = 0 \\ \max\{SG(0)\} = 1 & x = 1 \\ \max\{SG(x-1), SG(x-2), \dots, \max\{SG(y) \oplus SG(z) | (y > 0 \land z > 0 \land y + z = 0)\}\} \end{cases} \quad x \geq 2$$

然后我们打表找规律可以得到

$$SG(x) = \begin{cases} 0 & x = 0 \\ x & x = 4k + 1 \lor x = 4k + 2 \\ x \oplus 1 & x = 4k + 3 \lor x = 4x + 4 \end{cases}$$

#### 移动棋子

有一个  $1 \times n$  的棋盘,其中每个格子可以有多个棋子,每次可以选择一个棋子,将其移动到更左边的任意一个格子,两个人轮流移动,不能移动则输。

考虑每一个棋子的 SG 函数。一个棋子如果在从左向右第  $i(i \ge 0)$  个格子,则 SG(i) = i。

#### [HNOI2007] 分裂游戏

有 n 堆石子,每堆有  $a_i$  个石子,保证  $0 \le n \le 21, 0 \le a_i \le 10^4$ 。两个玩家轮流操作,每次可以从第 i 堆拿出一个石子,并在  $j,k(i < j \le k \le n)$  堆中各放入一个石子。不能操作的人输。

求出每一个石子的 SG 函数,一个在位置 i 的石子  $SG(i) = \max\{SG(l) \oplus SG(r) | i < j \le k \le n\}$ 。可以  $O(N^3)$  预处理每一个石子的 SG 函数。

#### Green Hackenbush Game on Tree(树上删边游戏)

给一个有根树(森林),每次可以删掉一个子树。

叶子点的 SG 值为 0, 非叶子点的  $SG(u) = \bigoplus [SG(v) + 1]$ ,  $v \in u$  的子节点。

#### ily 平面几何

```
平面几何 (Point)
          2023-09-22: https://qoj.ac/submission/185408
2
    template<class T>
    struct Point {
        T x;
        Ту;
        Point(const T &x_ = 0, const T &y_ = 0) : x(x_{-}), y(y_{-}) \{ \}
10
        template<class U>
        operator Point<U>() {
11
12
             return Point<U>(U(x), U(y));
13
14
        Point & operator += (const Point &p) & {
            x += p.x;
15
16
             y += p.y;
             return *this;
17
18
        Point &operator-=(const Point &p) & {
19
            x -= p.x;
20
21
             y = p.y;
            return *this;
22
        Point &operator*=(const T &v) & {
24
25
            x \star = v;
             y *= v;
26
            return *this;
27
        Point &operator/=(const T &v) & {
29
30
            x /= v;
            y /= v;
31
             return *this;
32
        Point operator-() const {
34
35
             return Point(-x, -y);
36
37
        friend Point operator+(Point a, const Point &b) {
38
             return a += b;
39
        friend Point operator-(Point a, const Point &b) {
40
             return a -= b:
41
42
        friend Point operator*(Point a, const T &b) {
43
             return a *= b;
44
45
        friend Point operator/(Point a, const T &b) {
46
            return a /= b;
48
        friend Point operator*(const T &a, Point b) {
49
             return b *= a;
```

```
51
52
         friend bool operator==(const Point &a, const Point &b) {
             return a.x == b.x && a.y == b.y;
53
54
55
         friend std::istream &operator>>(std::istream &is, Point &p) {
             return is >> p.x >> p.y;
56
57
         friend std::ostream &operator<<(std::ostream &os, const Point &p) {</pre>
58
             return os << "(" << p.x << ", " << p.y << ")";
59
         }
    };
61
62
    template<class T>
63
    struct Line {
64
65
         Point<T> a;
         Point<T> b;
66
67
         Line(const Point<T> &a_ = Point<T>(), const Point<T> &b_ = Point<T>()) : a(a_), b(b_) {}
    };
68
    template<class T>
70
    T dot(const Point<T> &a, const Point<T> &b) {
71
         return a.x * b.x + a.y * b.y;
72
73
    template<class T>
75
    T cross(const Point<T> &a, const Point<T> &b) {
76
77
         return a.x * b.y - a.y * b.x;
78
    template<class T>
80
    T square(const Point<T> &p) {
81
         return dot(p, p);
82
83
    template < class T>
85
    double length(const Point<T> &p) {
86
         return std::sqrt(square(p));
87
88
89
    template<class T>
90
91
    double length(const Line<T> &l) {
         return length(l.a - l.b);
92
93
94
    template<class T>
95
    Point<T> normalize(const Point<T> &p) {
         return p / length(p);
97
98
99
    template < class T>
100
    bool parallel(const Line<T> &l1, const Line<T> &l2) {
101
         return cross(l1.b - l1.a, l2.b - l2.a) == 0;
102
103
104
    template<class T>
105
    double distance(const Point<T> &a, const Point<T> &b) {
106
         return length(a - b);
107
108
109
    template<class T>
110
    double distancePL(const Point<T> &p, const Line<T> &l) {
111
         return std::abs(cross(l.a - l.b, l.a - p)) / length(l);
112
113
114
115
    template<class T>
    double distancePS(const Point<T> &p, const Line<T> &l) {
116
117
         if (dot(p - l.a, l.b - l.a) < 0) {</pre>
118
             return distance(p, l.a);
119
         if (dot(p - l.b, l.a - l.b) < 0) {</pre>
120
             return distance(p, l.b);
121
```

```
122
123
         return distancePL(p, l);
124
    }
125
    template<class T>
126
    Point<T> rotate(const Point<T> &a) {
127
         return Point(-a.y, a.x);
128
129
130
131
    template<class T>
    int sgn(const Point<T> &a) {
132
133
         return a.y > 0 || (a.y == 0 && a.x > 0) ? 1 : -1;
134
135
136
    template<class T>
    bool pointOnLineLeft(const Point<T> &p, const Line<T> &l) {
137
138
         return cross(l.b - l.a, p - l.a) > 0;
139
140
    template < class T>
141
    Point<T> lineIntersection(const Line<T> &l1, const Line<T> &l2) {
142
         return l1.a + (l1.b - l1.a) * (cross(l2.b - l2.a, l1.a - l2.a) / cross(l2.b - l2.a, l1.a - l1.b));
143
144
145
    template<class T>
146
    bool pointOnSegment(const Point<T> &p, const Line<T> &l) {
147
         return cross(p - l.a, l.b - l.a) == 0 && std::min(l.a.x, l.b.x) <= p.x && p.x <= std::max(l.a.x, l.b.x)
148
             && std::min(l.a.y, l.b.y) <= p.y && p.y <= std::max(l.a.y, l.b.y);
149
    }
150
151
    template<class T>
152
    bool pointInPolygon(const Point<T> &a, const std::vector<Point<T>> &p) {
153
         int n = p.size();
154
155
         for (int i = 0; i < n; i++) {
             if (pointOnSegment(a, Line(p[i], p[(i + 1) % n]))) {
156
                  return true;
157
             }
158
         }
159
160
         int t = 0;
161
162
         for (int i = 0; i < n; i++) {
             auto u = p[i];
163
             auto v = p[(i + 1) \% n];
164
165
             if (u.x < a.x \&\& v.x >= a.x \&\& pointOnLineLeft(a, Line(v, u))) {
166
167
             if (u.x \ge a.x \&\& v.x < a.x \&\& pointOnLineLeft(a, Line(u, v))) {
168
             }
170
171
172
         return t == 1;
173
    }
174
175
    // 0 : not intersect
176
    // 1 : strictly intersect
177
    // 2 : overlap
178
    // 3 : intersect at endpoint
179
180
    template < class T>
    std::tuple<int, Point<T>, Point<T>> segmentIntersection(const Line<T> &l1, const Line<T> &l2) {
181
         if (std::max(l1.a.x, l1.b.x) < std::min(l2.a.x, l2.b.x)) {</pre>
182
             return {0, Point<T>(), Point<T>()};
183
184
         if (std::min(l1.a.x, l1.b.x) > std::max(l2.a.x, l2.b.x)) {
185
186
             return {0, Point<T>(), Point<T>()};
187
         if (std::max(l1.a.y, l1.b.y) < std::min(l2.a.y, l2.b.y)) {</pre>
188
189
             return {0, Point<T>(), Point<T>()};
190
         if (std::min(l1.a.y, l1.b.y) > std::max(l2.a.y, l2.b.y)) {
             return {0, Point<T>(), Point<T>()};
192
```

```
193
         if (cross(l1.b - l1.a, l2.b - l2.a) == 0) {
194
             if (cross(l1.b - l1.a, l2.a - l1.a) != 0) {
195
                 return {0, Point<T>(), Point<T>()};
196
197
             } else {
                 auto maxx1 = std::max(l1.a.x, l1.b.x);
198
                 auto minx1 = std::min(l1.a.x, l1.b.x);
199
                 auto maxy1 = std::max(l1.a.y, l1.b.y);
200
                 auto miny1 = std::min(l1.a.y, l1.b.y);
201
                 auto maxx2 = std::max(l2.a.x, l2.b.x);
202
                 auto minx2 = std::min(l2.a.x, l2.b.x);
203
204
                 auto maxy2 = std::max(l2.a.y, l2.b.y);
205
                 auto miny2 = std::min(l2.a.y, l2.b.y);
                 Point<T> p1(std::max(minx1, minx2), std::max(miny1, miny2));
206
207
                 Point<T> p2(std::min(maxx1, maxx2), std::min(maxy1, maxy2));
                 if (!pointOnSegment(p1, l1)) {
208
209
                      std::swap(p1.y, p2.y);
210
211
                 if (p1 == p2) {
212
                      return {3, p1, p2};
                 } else {
213
                      return {2, p1, p2};
214
215
             }
216
217
         auto cp1 = cross(l2.a - l1.a, l2.b - l1.a);
218
         auto cp2 = cross(l2.a - l1.b, l2.b - l1.b);
219
         auto cp3 = cross(l1.a - l2.a, l1.b - l2.a);
220
         auto cp4 = cross(l1.a - l2.b, l1.b - l2.b);
221
222
         if ((cp1 > 0 && cp2 > 0) || (cp1 < 0 && cp2 < 0) || (cp3 > 0 && cp4 > 0) || (cp3 < 0 && cp4 < 0)) {
223
             return {0, Point<T>(), Point<T>()};
224
225
226
         Point p = lineIntersection(l1, l2);
227
         if (cp1 != 0 && cp2 != 0 && cp3 != 0 && cp4 != 0) {
228
             return {1, p, p};
229
         } else {
230
231
             return {3, p, p};
         }
232
233
    }
234
    template<class T>
235
236
    double distanceSS(const Line<T> &l1, const Line<T> &l2) {
         if (std::get<0>(segmentIntersection(l1, l2)) != 0) {
237
238
             return 0.0;
239
240
         return std::min({distancePS(l1.a, l2), distancePS(l1.b, l2), distancePS(l2.a, l1), distancePS(l2.b, l1)});
    }
241
242
243
    template<class T>
    bool segmentInPolygon(const Line<T> &l, const std::vector<Point<T>> &p) {
244
         int n = p.size();
245
         if (!pointInPolygon(l.a, p)) {
246
             return false;
247
248
         if (!pointInPolygon(l.b, p)) {
249
250
             return false;
251
         for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
252
             auto u = p[i];
253
             auto v = p[(i + 1) \% n];
254
255
             auto w = p[(i + 2) \% n];
             auto [t, p1, p2] = segmentIntersection(l, Line(u, v));
256
257
             if (t == 1) {
258
                  return false;
259
260
             if (t == 0) {
261
                  continue;
263
```

```
if (t == 2) {
264
265
                  if (pointOnSegment(v, l) && v != l.a && v != l.b) {
                      if (cross(v - u, w - v) > 0) {
266
                           return false;
267
268
                  }
269
             } else {
270
                  if (p1 != u && p1 != v) {
271
                      if (pointOnLineLeft(l.a, Line(v, u))
272
273
                           || pointOnLineLeft(l.b, Line(v, u))) {
                           return false;
274
275
                      }
                  } else if (p1 == v) {
276
                      if (l.a == v) {
277
                           if (pointOnLineLeft(u, l)) {
278
                               if (pointOnLineLeft(w, l)
279
                                    && pointOnLineLeft(w, Line(u, v))) {
                                    return false;
281
282
                               }
                           } else {
283
                               if (pointOnLineLeft(w, l)
284
285
                                    || pointOnLineLeft(w, Line(u, v))) {
                                    return false;
286
                               }
                           }
288
                      } else if (l.b == v) {
289
                           if (pointOnLineLeft(u, Line(l.b, l.a))) {
290
                               if (pointOnLineLeft(w, Line(l.b, l.a))
291
292
                                    && pointOnLineLeft(w, Line(u, v))) {
                                    return false;
293
294
                           } else {
295
                               if (pointOnLineLeft(w, Line(l.b, l.a))
296
297
                                    || pointOnLineLeft(w, Line(u, v))) {
                                    return false;
298
299
                           }
300
                      } else {
301
                           if (pointOnLineLeft(u, l)) {
302
                               if (pointOnLineLeft(w, Line(l.b, l.a))
303
                                    || pointOnLineLeft(w, Line(u, v))) {
                                    return false;
305
                               }
306
307
                           } else {
                               if (pointOnLineLeft(w, l)
308
                                    || pointOnLineLeft(w, Line(u, v))) {
                                    return false;
310
311
                               }
                           }
312
                      }
313
                  }
314
             }
315
         return true;
317
     }
318
319
     template<class T>
320
321
     std::vector<Point<T>> hp(std::vector<Line<T>> lines) {
322
         std::sort(lines.begin(), lines.end(), [&](auto l1, auto l2) {
             auto d1 = l1.b - l1.a;
323
             auto d2 = l2.b - l2.a;
324
325
326
             if (sgn(d1) != sgn(d2)) {
                  return sgn(d1) == 1;
327
328
329
              return cross(d1, d2) > 0;
330
331
         });
332
333
         std::deque<Line<T>> ls;
         std::deque<Point<T>> ps;
334
```

```
for (auto l : lines) {
335
336
             if (ls.empty()) {
                 ls.push_back(l);
337
                 continue;
338
339
             }
340
             while (!ps.empty() && !pointOnLineLeft(ps.back(), l)) {
341
                 ps.pop_back();
342
                 ls.pop_back();
343
344
345
346
             while (!ps.empty() && !pointOnLineLeft(ps[0], l)) {
347
                 ps.pop_front();
                  ls.pop_front();
348
             }
349
350
351
             if (cross(l.b - l.a, ls.back().b - ls.back().a) == 0) {
                 if (dot(l.b - l.a, ls.back().b - ls.back().a) > 0) {
352
353
                      if (!pointOnLineLeft(ls.back().a, l)) {
354
                          assert(ls.size() == 1);
355
356
                          ls[0] = l;
                      }
357
                      continue;
358
                 }
359
                 return {};
360
             }
361
362
363
             ps.push_back(lineIntersection(ls.back(), l));
             ls.push_back(l);
364
365
366
         while (!ps.empty() && !pointOnLineLeft(ps.back(), ls[0])) {
367
368
             ps.pop_back();
             ls.pop_back();
369
370
         if (ls.size() <= 2) {
371
             return {};
372
373
         ps.push_back(lineIntersection(ls[0], ls.back()));
374
375
         return std::vector(ps.begin(), ps.end());
376
377
378
    using real = long double;
379
380
    using P = Point<real>;
381
382
    constexpr real eps = 0;
383
    ily 立体几何
           2023-09-25 (i64): https://qoj.ac/submission/188519
           2023-09-28 (double): https://qoj.ac/submission/190463
    using i64 = long long;
5
    using real = double;
    struct Point {
         real x = 0;
         real y = 0;
10
         real z = 0;
11
12
    };
13
14
    Point operator+(const Point &a, const Point &b) {
         return {a.x + b.x, a.y + b.y, a.z + b.z};
15
16
17
    Point operator-(const Point &a, const Point &b) {
18
         return {a.x - b.x, a.y - b.y, a.z - b.z};
```

```
}
20
21
    Point operator*(const Point &a, real b) {
22
        return \{a.x * b, a.y * b, a.z * b\};
23
25
    Point operator/(const Point &a, real b) {
26
        return {a.x / b, a.y / b, a.z / b};
27
28
29
    real length(const Point &a) {
30
31
        return std::hypot(a.x, a.y, a.z);
32
33
    Point normalize(const Point &a) {
34
        real l = length(a);
35
36
        return {a.x / l, a.y / l, a.z / l};
37
38
    real getAng(real a, real b, real c) {
39
        return std::acos((a * a + b * b - c * c) / 2 / a / b);
40
41
42
    std::ostream &operator<<(std::ostream &os, const Point &a) {</pre>
        return os << "(" << a.x << ", " << a.y << ", " << a.z << ")";
44
45
46
    real dot(const Point &a, const Point &b) {
47
        return a.x * b.x + a.y * b.y + a.z * b.z;
    }
49
50
    Point cross(const Point &a, const Point &b) {
51
        return {
52
53
            a.y * b.z - a.z * b.y,
            a.z * b.x - a.x * b.z,
54
            a.x * b.y - a.y * b.x
        };
56
    }
57
58
    jly 静态凸包
          静态凸包 (with. Point, 新版)
          2024-04-06: https://qoj.ac/submission/379920)
    **/
    struct Point {
        i64 x;
        i64 y;
        Point(): x{0}, y{0} {}
        Point(i64 x_, i64 y_) : x\{x_{-}\}, y\{y_{-}\} {}
8
    };
10
    i64 dot(Point a, Point b) {
11
12
        return a.x * b.x + a.y * b.y;
    }
13
14
    i64 cross(Point a, Point b) {
15
        return a.x * b.y - a.y * b.x;
16
17
18
    Point operator+(Point a, Point b) {
        return Point(a.x + b.x, a.y + b.y);
20
21
22
    Point operator-(Point a, Point b) {
23
24
        return Point(a.x - b.x, a.y - b.y);
25
26
    auto getHull(std::vector<Point> p) {
27
        std::sort(p.begin(), p.end(),
28
             [&] (auto a, auto b) {
29
```

```
return a.x < b.x || (a.x == b.x && a.y < b.y);
30
31
            });
32
        std::vector<Point> hi, lo;
33
34
        for (auto p : p) {
            while (hi.size() > 1 && cross(hi.back() - hi[hi.size() - 2], p - hi.back()) >= 0) {
35
                 hi.pop_back();
36
37
            while (!hi.empty() && hi.back().x == p.x) {
38
39
                hi.pop_back();
40
41
            hi.push_back(p);
            while (lo.size() > 1 && cross(lo.back() - lo[lo.size() - 2], p - lo.back()) <= 0) {</pre>
42
                 lo.pop_back();
43
44
            if (lo.empty() || lo.back().x < p.x) {</pre>
45
46
                 lo.push_back(p);
47
48
        return std::make_pair(hi, lo);
49
    }
50
51
    const double inf = INFINITY;
52
    ily 素数测试与因式分解(Miller-Rabin & Pollard-Rho)
          素数测试与因式分解 (Miller-Rabin & Pollard-Rho)
          2023-05-16: https://cf.dianhsu.com/gym/104354/submission/206130894
2
    **/
    i64 mul(i64 a, i64 b, i64 m) {
4
        return static_cast<__int128>(a) * b % m;
5
    i64 power(i64 a, i64 b, i64 m) {
        i64 res = 1 % m;
        for (; b; b >>= 1, a = mul(a, a, m))
10
            if (b & 1)
                res = mul(res, a, m);
11
12
        return res;
    }
13
14
    bool isprime(i64 n) {
15
        if (n < 2)
            return false;
16
        static constexpr int A[] = {2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23};
17
        int s = __builtin_ctzll(n - 1);
18
        i64 d = (n - 1) >> s;
19
        for (auto a : A) {
20
            if (a == n)
21
22
                 return true;
            i64 x = power(a, d, n);
23
            if (x == 1 | | x == n - 1)
24
25
                 continue;
            bool ok = false;
26
            for (int i = 0; i < s - 1; ++i) {</pre>
27
                 x = mul(x, x, n);
28
29
                 if (x == n - 1) {
                     ok = true;
30
                     break;
31
                 }
32
33
34
            if (!ok)
                 return false;
35
        }
37
        return true;
    }
38
39
    std::vector<i64> factorize(i64 n) {
        std::vector<i64> p;
40
        std::function < void(i64) > f = [\&](i64 n) {
41
            if (n <= 10000) {
42
                 for (int i = 2; i * i <= n; ++i)</pre>
43
                     for (; n % i == 0; n /= i)
44
```

```
p.push_back(i);
45
46
                 if (n > 1)
                      p.push_back(n);
47
                 return;
48
49
             if (isprime(n)) {
50
51
                 p.push_back(n);
                 return:
52
53
             auto g = [\&](i64 x) {
54
                 return (mul(x, x, n) + 1) \% n;
55
56
             i64 \times 0 = 2;
57
             while (true) {
58
                 i64 x = x0;
59
                 i64 y = x0;
60
                 i64 d = 1;
61
                 i64 power = 1, lam = 0;
62
63
                 i64 v = 1;
                 while (d == 1) {
64
65
                      y = g(y);
66
                      ++lam;
67
                      v = mul(v, std::abs(x - y), n);
                      if (lam % 127 == 0) {
                          d = std::gcd(v, n);
69
70
                          v = 1;
71
                      if (power == lam) {
72
73
                          x = y;
                          power *= 2;
74
                          lam = 0;
75
                          d = std::gcd(v, n);
76
77
                          v = 1;
                      }
78
79
80
                 if (d != n) {
                      f(d);
81
                      f(n / d);
82
83
                      return;
                 }
84
85
                  ++x0;
             }
86
87
        };
88
         f(n);
        std::sort(p.begin(), p.end());
89
90
         return p;
    }
91
    高斯消元
    整数版
    // The 15-th BIT Campus Programming Contest - Onsite Round, problem: (J) Teacher Long and Machine Learning
    using vi = vector<int>;
    vi gauss(int n, vector\langle vi \rangle a) { // a is n * (n + 1), 1 base
         for(int i = 1; i <= n; i++) {</pre>
             int r = i;
             for(int j = i + 1; j <= n; j++)</pre>
                 \mathbf{if}(abs(a[r][i]) < abs(a[j][i]))
                      r = j;
             if(abs(a[r][i]) == 0)
11
12
                 return vi();
13
             if(i != r ) swap(a[i], a[r]);
14
             int div = a[i][i];
15
             for(int j = i; j <= n + 1; j++) {</pre>
16
                 if(a[i][j] % div != 0) return vi();
17
                 a[i][j] /= div;
18
```

```
}
19
20
            for(int j = i + 1; j <= n; j++) {</pre>
21
                 div = a[j][i];
22
                 for(int k = i; k <= n + 1; k++)</pre>
                     a[j][k] = a[i][k] * div;
24
25
26
        vi ret(n + 1);
27
        ret[n] = a[n][n + 1];
28
        for(int i= n - 1; i >= 1; i --) {
29
            ret[i] = a[i][n + 1];
            for(int j=i + 1; j <= n;j++)</pre>
31
                ret[i] -= (a[i][j] * ret[j]);
32
        }
33
        return ret;
34
35
   }
    浮点数
    const double eps = 1e-6;
1
2
    vector<double> gauss(int n, vector<vector<double>> a) { // a is n * (n + 1), 1 base}
        for (int i = 1; i <= n; i++) {
4
            int r = i;
            for (int j = i + 1; j <= n; j++)</pre>
                 if (abs(a[r][i]) < abs(a[j][i]))</pre>
                     r = j;
            if (abs(a[r][i]) < eps) return vector<double>();
            if (i != r) swap(a[i], a[r]);
            double div = a[i][i];
11
            for (int j = i; j <= n + 1; j++)</pre>
12
                 a[i][j] /= div;
13
            for (int j = i + 1; j \le n; j++) {
14
15
                 div = a[j][i];
                 for (int k = i; k <= n + 1; k++)</pre>
16
17
                     a[j][k] = a[i][k] * div;
            }
18
19
        vector<double> ret(n + 1);
20
        ret[n] = a[n][n + 1];
21
        for (int i = n - 1; i >= 1; i--) {
22
            ret[i] = a[i][n + 1];
23
            for (int j = i + 1; j <= n; j++) {
24
                ret[i] -= a[i][j] * ret[j];
25
            }
26
        }
27
        return ret;
28
   }
    求行列式, 浮点数
    double gauss(int n, vector<vector<double>> a) { // a is n * n, 0 base
1
        double det = 1;
2
3
        for (int i = 0; i < n; ++i) {
             int k = i;
4
            for (int j = i + 1; j < n; ++j)</pre>
                 if (abs(a[j][i]) > abs(a[k][i])) k = j;
            if (abs(a[k][i]) < EPS) return 0;</pre>
            swap(a[i], a[k]);
            if (i != k) det = -det;
            det *= a[i][i];
            for (int j = i + 1; j < n; ++j) a[i][j] /= a[i][i];</pre>
11
            for (int j = 0; j < n; ++j)
                 if (j != i && abs(a[j][i]) > EPS)
13
14
                     for (int k = i + 1; k < n; ++k) a[j][k] -= a[i][k] * a[j][i];</pre>
15
        return det;
16
   }
    求行列式,整数,对p取模,不需要保证p为质数
1 // luogo P7112, 1 <= n <= 600
```

```
using i64 = long long;
    using vi = vector<i64>;
    i64 gauss(i64 n, vector\langle vi \rangle a, i64 p) { // a is n \star n, 1 base
         i64 det = 1, w = 1;
         for (int i = 1; i <= n; i++) {</pre>
             for (int j = i + 1; j <= n; j++) {</pre>
8
                  while (a[i][i]) {
                      int div = a[j][i] / a[i][i];
10
                      for (int k = i; k <= n; k++)</pre>
                          a[j][k] = (a[j][k] - div * a[i][k] % p + p) % p;
12
13
                      swap(a[i], a[j]), w = -w;
                  }
14
                  swap(a[i], a[j]), w = -w;
15
             }
16
17
18
         for (int i = 1; i <= n; i++) det = det * a[i][i] % p;</pre>
         det = ((det * w) % p + p) % p;
19
         return det;
21
```

#### 自适应 Simpson 积分

对于一些比较难求导的函数求解近似的积分。下面的函数可以任意替换,模板题要求精度  $10^{-6}$ 。

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
5
   using i32 = int32_t;
   double a, b, c, d;
    double f(double x) {
        return (c * x + d) / (a * x + b);
10
11
12
    double simpson(double l, double r) {
13
        double mid = (l + r) / 2;
14
15
        return (r - l) * (f(l) + 4 * f(mid) + f(r)) / 6; // 辛普森公式
16
17
    double asr(double l, double r, double eps, double ans, int step) {
18
        double mid = (l + r) / 2;
19
        double fl = simpson(l, mid), fr = simpson(mid, r);
20
        if (abs(fl + fr - ans) <= 15 * eps && step < 0)
21
            return fl + fr + (fl + fr - ans) / 15; // 足够相似的话就直接返回
22
23
        return asr(l, mid, eps / 2, fl, step - 1) +
               asr(mid, r, eps / 2, fr, step - 1); // 否则分割成两段递归求解
24
25
   }
26
    double calc(double l, double r, double eps) {
27
28
        return asr(l, r, eps, simpson(l, r), 12);
   }
29
30
    i32 main() {
31
        ios::sync_with_stdio(false), cin.tie(nullptr);
32
33
        cin >> a >> b >> c >> d;
34
        double l, r;
35
        cin >> l >> r;
36
        cout << fixed << setprecision(6) << calc(l, r, 1e-6);</pre>
37
38
        return 0;
   }
39
```

## 字符串

## jly AC 自动机

```
/** AC 自动机 (AhoCorasick, with string 新版)
          2024-04-09: https://www.luogu.com.cn/record/155114676 【模板】
   **/
    struct AhoCorasick {
        static constexpr int ALPHABET = 26;
        struct Node {
            int len;
            int link;
            std::array<int, ALPHABET> next;
            Node() : len{0}, link{0}, next{} {}
        };
11
12
        std::vector<Node> t;
13
14
15
        AhoCorasick() {
            init();
16
18
        void init() {
19
20
            t.assign(2, Node());
            t[0].next.fill(1);
21
            t[0].len = -1;
23
24
        int newNode() {
25
            t.emplace_back();
26
            return t.size() - 1;
        }
28
29
        int add(const std::string &a) {
30
            int p = 1;
31
32
            for (auto c : a) {
                 int x = c - 'a';
33
34
                 if (t[p].next[x] == 0) {
35
                     t[p].next[x] = newNode();
                     t[t[p].next[x]].len = t[p].len + 1;
36
37
38
                 p = t[p].next[x];
39
            return p;
40
41
42
43
        void work() {
            std::queue<int> q;
44
            q.push(1);
45
            while (!q.empty()) {
47
                 int x = q.front();
48
49
                 q.pop();
50
                 for (int i = 0; i < ALPHABET; i++) {</pre>
                     if (t[x].next[i] == 0) {
52
                         t[x].next[i] = t[t[x].link].next[i];
53
54
                     } else {
                         t[t[x].next[i]].link = t[t[x].link].next[i];
55
                         q.push(t[x].next[i]);
                     }
57
58
                }
            }
59
        }
60
        int next(int p, int x) {
62
            return t[p].next[x];
        }
64
65
        int link(int p) {
            return t[p].link;
67
```

```
}
68
69
        int len(int p) {
70
             return t[p].len;
71
72
73
74
        int size() {
             return t.size();
75
76
77
    };
78
1
          AC 自动机 (AhoCorasick, with vector 新版)
          2023-04-07: https://codeforces.com/contest/1801/submission/201155712
    struct AhoCorasick {
        static constexpr int ALPHABET = 26;
        struct Node {
            int len;
             int link;
            std::array<int, ALPHABET> next;
             Node() : link{}, next{} {}
10
11
12
        std::vector<Node> t;
13
14
        AhoCorasick() {
15
             init();
16
17
18
        void init() {
19
             t.assign(2, Node());
20
21
             t[0].next.fill(1);
             t[0].len = -1;
22
        }
23
24
        int newNode() {
25
26
             t.emplace_back();
            return t.size() - 1;
27
28
29
30
        int add(const std::vector<int> &a) {
31
             int p = 1;
             for (auto x : a) {
32
33
                 if (t[p].next[x] == 0) {
                     t[p].next[x] = newNode();
34
                     t[t[p].next[x]].len = t[p].len + 1;
35
                 }
36
                 p = t[p].next[x];
37
             }
38
            return p;
39
40
41
        int add(const std::string &a, char offset = 'a') {
42
43
             std::vector<int> b(a.size());
             for (int i = 0; i < a.size(); i++) {</pre>
44
45
                 b[i] = a[i] - offset;
             }
46
             return add(b);
47
48
        }
49
        void work() {
50
            std::queue<int> q;
51
            q.push(1);
53
             while (!q.empty()) {
54
55
                 int x = q.front();
56
                 q.pop();
57
                 for (int i = 0; i < ALPHABET; i++) {</pre>
58
                     if (t[x].next[i] == 0) {
59
                          t[x].next[i] = t[t[x].link].next[i];
```

```
} else {
61
62
                          t[t[x].next[i]].link = t[t[x].link].next[i];
63
                          q.push(t[x].next[i]);
64
                 }
            }
66
67
68
        int next(int p, int x) {
69
70
            return t[p].next[x];
        }
71
72
        int next(int p, char c, char offset = 'a') {
73
             return next(p, c - 'a');
74
75
76
        int link(int p) {
77
            return t[p].link;
78
79
80
        int len(int p) {
81
82
             return t[p].len;
83
85
        int size() {
86
             return t.size();
87
   };
88
    jly 最长公共前缀 LCP
          最长公共前缀 LCP (例题)
          2024-03-02: https://qoj.ac/submission/343378
    **/
    constexpr int L = 2E6 + 10;
    int len[L];
    int lnk[L];
    int nxt[L][26];
    int f[L];
    int tot = 1;
11
    std::vector<int> adj[L];
13
14
    int extend(int p, int c) {
15
        if (nxt[p][c]) {
16
17
             int q = nxt[p][c];
             if (len[q] == len[p] + 1) {
18
                 return q;
19
            }
20
             int r = ++tot;
21
             len[r] = len[p] + 1;
22
            lnk[r] = lnk[q];
23
24
             std::copy(nxt[q], nxt[q] + 26, nxt[r]);
             lnk[q] = r;
25
             while (nxt[p][c] == q) {
26
27
                 nxt[p][c] = r;
                 p = lnk[p];
28
            }
29
            \textbf{return} \ \texttt{r};
30
        int cur = ++tot;
32
        len[cur] = len[p] + 1;
33
34
        while (!nxt[p][c]) {
            nxt[p][c] = cur;
35
             p = lnk[p];
36
37
        lnk[cur] = extend(p, c);
38
        return cur;
```

```
}
40
41
    int main() {
42
        std::ios::sync_with_stdio(false);
43
        std::cin.tie(nullptr);
44
45
        std::fill(nxt[0], nxt[0] + 26, 1);
46
47
        len[0] = -1;
48
        int N;
49
        std::cin >> N;
50
51
        std::vector<std::string> S(N);
52
        for (int i = 0; i < N; i++) {</pre>
53
            std::cin >> S[i];
54
            int p = 1;
55
            for (auto c : S[i]) {
                 p = extend(p, c - 'a');
57
                 if (f[p] != -1) {
                     if (f[p] == 0) {
59
                         f[p] = i + 1;
60
                     } else if (f[p] != i + 1) {
61
                          f[p] = -1;
62
                 }
64
65
            }
        }
66
67
        for (int i = 1; i <= tot; i++) {</pre>
             adj[lnk[i]].push_back(i);
69
70
    }
71
```

## 动态规划