

# Содержание

<b>1</b>	<b>Setup &amp; Scripts</b>	<b>1</b>
1.1	CMake . . . . .	1
1.2	wipe.sh . . . . .	2
1.3	Stack size & Profiling . . . . .	2
<b>2</b>	<b>Language-specific</b>	<b>2</b>
2.1	C++ . . . . .	2
2.1.1	G++ builtins . . . . .	2
2.1.2	hash . . . . .	3
2.2	Python . . . . .	3
<b>3</b>	<b>Bugs</b>	<b>3</b>
<b>4</b>	<b>Geometry</b>	<b>4</b>
4.1	Пересечение прямых . . . . .	4
4.2	Касательные . . . . .	4
<b>5</b>	<b>Numbers</b>	<b>4</b>
<b>6</b>	<b>Graphs</b>	<b>5</b>
6.1	Weighted matroid intersection . . . . .	5
<b>7</b>	<b>Push-free segment tree</b>	<b>7</b>
<b>8</b>	<b>Number theory</b>	<b>9</b>
8.1	Chinese remainder theorem without overflows . . . . .	9
8.2	Integer points under a rational line . . . . .	10
<b>9</b>	<b>Suffix Automaton</b>	<b>10</b>
<b>10</b>	<b>Palindromic Tree</b>	<b>11</b>
<b>11</b>	<b>Smth added at last moment</b>	<b>12</b>
11.1	Dominator Tree . . . . .	12
11.2	Suffix Array . . . . .	14
11.3	Fast LCS . . . . .	16
11.4	Fast Subset Convolution . . . . .	17
<b>12</b>	<b>Karatsuba</b>	<b>19</b>

## 1 Setup & Scripts

### 1.1 CMake

```

1 cmake_minimum_required(VERSION 3.14)
2 project(olymp)
3
4 set(CMAKE_CXX_STANDARD 17)
5 add_compile_definitions(LOCAL)

```

```

6 #set(CMAKE_CXX_FLAGS "${CMAKE_CXX_FLAGS} -fsanitize=undefined -fno-
  ↪ sanitize-recover")
7 #sanitizers: address, leak, thread, undefined, memory
8
9 add_executable(olymp f.cpp)

```

## 1.2 wipe.sh

```

1 touch {a..l}.cpp
2
3 for file in ?.cpp ; do
4     cat template.cpp > $file ;
5 done

```

## 1.3 Stack size & Profiling

```

1 # Print stack limit in Kb
2 ulimit -s
3
4 # Set stack limit in Kb, session-local, so resets after terminal
  ↪ restart
5 ulimit -S -s 131072
6
7 # Profile time
8 time ./olymp
9
10 # Profile time, memory, etc.
11 # Make sure to use the full path
12 /usr/bin/time -v ./olymp

```

# 2 Language-specific

## 2.1 C++

### 2.1.1 G++ builtins

- `__builtin_popcount(x)` — количество единичных бит в двоичном представлении 32-битного (знакового или беззнакового) целого числа.
- `__builtin_popcountll(x)` — то же самое для 64-битных типов.
- `__builtin_ctz(x)` — количество нулей на конце двоичного представления 32-битного целого числа. Например, для 5 вернётся 0, для  $272 = 256 + 16$  — 4 и т. д. Может не работать для нуля (вообще не стоит вызывать для  $x = 0$ , по-моему это и упасть может).
- `__builtin_ctzll(x)` — то же самое для 64-битных типов.
- `__builtin_clz(x)` — количество нулей в начале двоичного представления 32-битного целого числа. Например, для  $2^{31}$  или  $-2^{31}$  вернётся 0, для 1 — 31 и т. д. Тоже не надо вызывать с  $x = 0$ .
- `__builtin_clzll(x)` — то же самое для 64-битных типов.

- `bitset<N>._Find_first()` — номер первой позиции с единицей в битсете или его размер (то есть  $N$ ), если на всех позициях нули.
- `bitset<N>._Find_next(x)` — номер первой позиции с единицей среди позиций с номерами строго больше  $x$ ; если такой нет, то  $N$ .

### 2.1.2 hash

```

1 namespace std
2 {
3     template<
4     struct hash<pnt>
5     {
6         std::size_t operator()(pnt const &s) const noexcept
7         {
8             return std::hash<ll>{}(s.first * ll(1ull << 32u) + s.
              ↪ second);
9         }
10    };
11 }
```

## 2.2 Python

```

1 # stack size
2 import sys
3
4 sys.setrecursionlimit(10**6)
5
6 # memoize
7 import functools
8
9 @functools.lru_cache(maxsize=None)
```

## 3 Bugs

- `powmod` :)
- Всегда чекать Куна дважды, особенно на количество итераций
- `uniform_int_distribution` от одного параметра
- `for (char c : "NEWS")`
- Порядок верхних и нижних границ в случае, когда задача двумерна  $t - b \neq b - t$
- `static` с мультитестами
- `set` со своим компаратором склеивает элементы
- Два вектора с соответствующими элементами, сортируем один, а элементы второго ссылаются на чушь. Предлагается лечить заведением структуры с компаратором на каждый чих. В целом, для этого можно написать навороченную хрень на шаблонах.

- В графе с вершинами степени не больше одного надо писать выделение цикла полностью, срезать угол на какой-нибудь тупой меморизации, потому что кажется, что он может выглядеть только одним или несколькими какими-нибудь специальными способами, не получится, а дебажить сложно.
- Структуры, основанные на указателях, не стоит хранить в векторах.
- В Карасе для того, чтобы перейти в подстроку, надо сначала идти в родителя, а только потом по суффикс. ссылкам, эти вещи не коммутируют.
- Когда ходим большим количеством указателей по циклу, на единицу сдвигается только первый указатель, а остальные могут сдвинуться на много.

## 4 Geometry

### 4.1 Пересечение прямых

$$AB = A - B; CD = C - D$$

$$(A \times B \cdot CD.x - C \times D \cdot AB.x : A \times B \cdot CD.y - C \times D \cdot AB.y : AB \times CD)$$

### 4.2 Касательные

Точки пересечения общих касательных окружностей с центрами в  $(0, 0)$  и  $(x, 0)$  равны  $\frac{xr_1}{r_1 \pm r_2}$ .  $x$  координата точек касания из  $(x, 0)$  равна  $\frac{r^2}{x}$ .

## 5 Numbers

- A lot of divisors
  - $\leq 20 : d(12) = 6$
  - $\leq 50 : d(48) = 10$
  - $\leq 100 : d(60) = 12$
  - $\leq 1000 : d(840) = 32$
  - $\leq 10^4 : d(9240) = 64$
  - $\leq 10^5 : d(83160) = 128$
  - $\leq 10^6 : d(720720) = 240$
  - $\leq 10^7 : d(8648640) = 448$
  - $\leq 10^8 : d(91891800) = 768$
  - $\leq 10^9 : d(931170240) = 1344$
  - $\leq 10^{11} : d(97772875200) = 4032$
  - $\leq 10^{12} : d(963761198400) = 6720$
  - $\leq 10^{15} : d(866421317361600) = 26880$
  - $\leq 10^{18} : d(897612484786617600) = 103680$
- Numeric integration
  - simple:  $F(0)$

- simpson:  $\frac{F(-1)+4\cdot F(0)+F(1)}{6}$
- runge2:  $\frac{F(-\sqrt{\frac{1}{3}})+F(\sqrt{\frac{1}{3}})}{2}$
- runge3:  $\frac{F(-\sqrt{\frac{3}{5}})\cdot 5+F(0)\cdot 8+F(\sqrt{\frac{3}{5}})\cdot 5}{18}$

## 6 Graphs

### 6.1 Weighted matroid intersection

```

1 // here we use T = __int128 to store the independent set
2 // calling expand k times to an empty set finds the maximum
3 // cost of the set with size exactly k,
4 // that is independent in blue and red matroids
5 // ver is the number of the elements in the matroid,
6 // e[i].w is the cost of the i-th element
7 // first return value is new independent set
8 // second return value is difference between
9 // new and old costs
10 // oracle(set, red) and oracle(set, blue) check whether
11 // or not the set lies in red or blue matroid respectively
12 auto expand = [&](T in) → T
13 {
14     vector<int> ids;
15     for (int i = 0; i < int(es.size()); i++)
16         if (in[i])
17             ids.push_back(i);
18
19     vector<int> from, to;
20     /// Given a set that is independent in both matroids, answers
21     /// queries "If we add i-th element to the set, will it still
22     ↪ be
23     /// independent in red/blue matroid?". Usually can be done
24     ↪ quickly.
25     can_extend full_can(ids, n, es);
26
27     for (int i = 0; i < int(es.size()); i++)
28         if (!in[i])
29         {
30             auto new_ids = ids;
31             new_ids.push_back(i);
32
33             auto is_red = full_can.extend_red(i, es);
34             auto is_blue = full_can.extend_blue(i, es);
35
36             if (is_blue)
37                 from.push_back(i);
38             if (is_red)
39                 to.push_back(i);

```

```
39         if (is_red && is_blue)
40         {
41             T swp_mask = in;
42             swp_mask.flip(i);
43             return swp_mask;
44         }
45     }
46
47     vector<vector<int>> g(es.size());
48     for (int j = 0; j < int(es.size()); j++)
49         if (in[j])
50         {
51             auto new_ids = ids;
52             auto p = find(new_ids.begin(), new_ids.end(), j);
53             assert(p ≠ new_ids.end());
54             new_ids.erase(p);
55
56             can_extend cur(new_ids, n, es);
57
58             for (int i = 0; i < int(es.size()); i++)
59                 if (!in[i])
60                 {
61                     if (cur.extend_red(i, es))
62                         g[i].push_back(j);
63                     if (cur.extend_blue(i, es))
64                         g[j].push_back(i);
65                 }
66         }
67
68     auto get_cost = [&] (int x)
69     {
70         const int cost = (!in[x] ? e[x].w : -e[x].w);
71         return (ver + 1) * cost - 1;
72     };
73
74     const int inf = int(1e9);
75     vector<int> dist(ver, -inf), prev(ver, -1);
76     for (int x : from)
77         dist[x] = get_cost(x);
78
79     queue<int> q;
80
81     vector<int> used(ver);
82     for (int x : from)
83     {
84         q.push(x);
85         used[x] = 1;
86     }
87
88     while (!q.empty())
```

```

89     {
90         int cur = q.front(); used[cur] = 0; q.pop();
91
92         for (int to : g[cur])
93         {
94             int cost = get_cost(to);
95             if (dist[to] < dist[cur] + cost)
96             {
97                 dist[to] = dist[cur] + cost;
98                 prev[to] = cur;
99                 if (!used[to])
100                 {
101                     used[to] = 1;
102                     q.push(to);
103                 }
104             }
105         }
106     }
107
108     int best = -inf, where = -1;
109     for (int x : to)
110     {
111         if (dist[x] > best)
112         {
113             best = dist[x];
114             where = x;
115         }
116     }
117
118     if (best == -inf)
119         return pair<T, int>(cur_set, best);
120
121     while (where != -1)
122     {
123         cur_set ^= (T(1) << where);
124         where = prev[where];
125     }
126
127     while (best % (ver + 1))
128         best++;
129     best /= (ver + 1);
130
131     assert(oracle(cur_set, red) && oracle(cur_set, blue));
132     return pair<T, int>(cur_set, best);
133 };

```

## 7 Push-free segment tree

```

1 class pushfreesegtree
2 {

```

```

3     vector<modulo◇> pushed, unpushed;
4
5     modulo◇ add(int l, int r, int cl, int cr, int v, const modulo
6         ↪ ◇ &x)
7     {
8         if (r ≤ cl || cr ≤ l)
9             return 0;
10        if (l ≤ cl && cr ≤ r)
11        {
12            unpushed[v] += x;
13
14            return x * (cr - cl);
15        }
16
17        int ct = (cl + cr) / 2;
18
19        auto tmp = add(l, r, cl, ct, 2 * v, x) + add(l, r, ct, cr,
20            ↪ 2 * v + 1, x);
21
22        pushed[v] += tmp;
23
24        return tmp;
25    }
26
27    modulo◇ sum(int l, int r, int cl, int cr, int v)
28    {
29        if (r ≤ cl || cr ≤ l)
30            return 0;
31        if (l ≤ cl && cr ≤ r)
32            return pushed[v] + unpushed[v] * (cr - cl);
33
34        int ct = (cl + cr) / 2;
35
36        return sum(l, r, cl, ct, 2 * v) + unpushed[v] * (min(r, cr)
37            ↪ - max(l, cl)) + sum(l, r, ct, cr, 2 * v + 1);
38    }
39
40    public:
41    pushfreesegetree(int n) : pushed(2 * up(n)), unpushed(2 * up(n))
42    {}
43
44    modulo◇ sum(int l, int r)
45    {
46        return sum(l, r, 0, pushed.size() / 2, 1);
47    }
48
49    void add(int l, int r, const modulo◇ &x)

```



```

50     {
51         add(l, r, 0, pushed.size() / 2, 1, x);
52     }
53 };

```

## 8 Number theory

### 8.1 Chinese remainder theorem without overflows

```

1  // Replace T with an appropriate type!
2  using T = long long;
3
4  // Finds x, y such that ax + by = gcd(a, b).
5  T gcdext (T a, T b, T &x, T &y)
6  {
7      if (b == 0)
8      {
9          x = 1, y = 0;
10         return a;
11     }
12
13     T res = gcdext (b, a % b, y, x);
14     y -= x * (a / b);
15     return res;
16 }
17
18 // Returns true if system x = r1 (mod m1), x = r2 (mod m2) has
19 //  $\hookrightarrow$  solutions
20 // false otherwise. In first case we know exactly that  $x = r \pmod m$ 
21 //  $\hookrightarrow$  )
22
23 bool crt (T r1, T m1, T r2, T m2, T &r, T &m)
24 {
25     if (m2 > m1)
26     {
27         swap(r1, r2);
28         swap(m1, m2);
29     }
30
31     T g = __gcd(m1, m2);
32     if ((r2 - r1) % g  $\neq$  0)
33         return false;
34
35     T c1, c2;
36     auto nrem = gcdext(m1 / g, m2 / g, c1, c2);
37     assert(nrem == 1);
38     assert(c1 * (m1 / g) + c2 * (m2 / g) == 1);
39     T a = c1;
40     a *= (r2 - r1) / g;
41     a %= (m2 / g);

```

```

40     m = m1 / g * m2;
41     r = a * m1 + r1;
42     r = r % m;
43     if (r < 0)
44         r += m;
45
46     assert(r % m1 == r1 && r % m2 == r2);
47     return true;
48 }

```

## 8.2 Integer points under a rational line

```

1 // integer (x, y) : 0 ≤ x < n, 0 < y ≤ (kx + b) / d
2 // (real division)
3 // In other words, sum_{x=0}^{n-1} [(kx+b)/d]
4 ll trapezoid (ll n, ll k, ll b, ll d)
5 {
6     if (k == 0)
7         return (b / d) * n;
8     if (k ≥ d || b ≥ d)
9         return (k / d) * n * (n - 1) / 2 + (b / d) * n + trapezoid(
10         ↪ n, k % d, b % d, d);
11     return trapezoid((k * n + b) / d, d, (k * n + b) % d, k);
12 }

```

## 9 Suffix Automaton

```

1 struct Vx{
2     static const int AL = 26;
3     int len, suf;
4     int next[AL];
5     Vx(){}
6     Vx(int l, int s):len(l), suf(s){}
7 };
8
9 struct SA{
10     static const int MAX_LEN = 1e5 + 100, MAX_V = 2 * MAX_LEN;
11     int last, vcnt;
12     Vx v[MAX_V];
13
14     SA(){
15         vcnt = 1;
16         last = newV(0, 0); // root = vertex with number 1
17     }
18     int newV(int len, int suf){
19         v[vcnt] = Vx(len, suf);
20         return vcnt++;
21     }
22
23     int add(char ch){
24         int p = last, c = ch - 'a';

```

```

25     last = newV(v[last].len + 1, 0);
26     while(p && !v[p].next[c]) //added p &&
27         v[p].next[c] = last, p = v[p].suf;
28     if(!p)
29         v[last].suf = 1;
30     else{
31         int q = v[p].next[c];
32         if (v[q].len == v[p].len + 1)
33             v[last].suf = q;
34         else{
35             int r = newV(v[p].len + 1, v[q].suf);
36             v[last].suf = v[q].suf = r;
37             memcpy(v[r].next, v[q].next, sizeof(v[r].next));
38             while(p && v[p].next[c] == q)
39                 v[p].next[c] = r, p = v[p].suf;
40         }
41     }
42     return last;
43 }
44 };

```

## 10 Palindromic Tree

```

1  class treert
2  {
3      struct node
4      {
5          array<int, 26> nxt;
6          int par, link, siz;
7
8          node(int siz, int par, int link) : par(par), link(link ==
          ↪ -1 ? 1 : link), siz(siz)
9          {
10             fill(nxt.begin(), nxt.end(), -1);
11         }
12     };
13
14     vector<node> mem;
15     vector<int> suff; // longest palindromic suffix
16
17 public:
18     treert(const string &str) : suff(str.size())
19     {
20         mem.emplace_back(-1, -1, 0);
21         mem.emplace_back(0, 0, 0);
22         mem[0].link = mem[1].link = 0;
23
24         auto link_walk = [&](int st, int pos)
25         {
26             while (pos - 1 - mem[st].siz < 0 || str[pos] != str[pos]

```

```

27         ↪ - 1 - mem[st].siz])
28         st = mem[st].link;
29     return st;
30 };
31
32 for (int i = 0, last = 1; i < str.size(); i++)
33 {
34     last = link_walk(last, i);
35     auto ind = str[i] - 'a';
36
37     if (mem[last].nxt[ind] == -1)
38     {
39         // order is important
40         mem.emplace_back(mem[last].siz + 2, last, mem[
41             ↪ link_walk(mem[last].link, i)].nxt[ind]);
42         mem[last].nxt[ind] = (int)mem.size() - 1;
43     }
44     last = mem[last].nxt[ind];
45
46     suff[i] = last;
47 }
48 };
49

```

## 11 Smth added at last moment

### 11.1 Dominator Tree

```

1 struct dom_tree {
2     vvi g, rg, tree, bucket;
3     vi sdom, par, dom, dsu, label, in, order, tin, tout;
4     int T = 0, root = 0, n = 0;
5
6     void dfs_tm (int x) {
7         in[x] = T;
8         order[T] = x;
9         label[T] = T, sdom[T] = T, dsu[T] = T, dom[T] = T;
10        T++;
11        for (int to : g[x]) {
12            if (in[to] == -1) {
13                dfs_tm(to);
14                par[in[to]] = in[x];
15            }
16            rg[in[to]].pb(in[x]);
17        }
18    }
19
20     void dfs_tree (int v, int p) {

```

```

21     tin[v] = T++;
22     for (int dest : tree[v]) {
23         if (dest  $\neq$  p) {
24             dfs_tree(dest, v);
25         }
26     }
27     tout[v] = T;
28 }
29
30 dom_tree (const vvi &g_, int root_) {
31     g = g_;
32     n = sz(g);
33     assert(0  $\leq$  root && root < n);
34     in.assign(n, -1);
35     rg.resize(n);
36     order = sdom = par = dom = dsu = label = vi(n);
37     root = root_;
38     bucket.resize(n);
39     tree.resize(n);
40
41     dfs_tm(root);
42
43     for (int i = n - 1; i  $\geq$  0; i--) {
44         for (int j : rg[i])
45             sdom[i] = min(sdom[i], sdom[find(j)]);
46         if (i > 0)
47             bucket[sdom[i]].pb(i);
48
49         for (int w : bucket[i]) {
50             int v = find(w);
51             dom[w] = (sdom[v] == sdom[w] ? sdom[w] : v);
52         }
53
54         if (i > 0)
55             unite(par[i], i);
56     }
57
58     for (int i = 1; i < n; i++) {
59         if (dom[i]  $\neq$  sdom[i])
60             dom[i] = dom[dom[i]];
61         tree[order[i]].pb(order[dom[i]]);
62         tree[order[dom[i]]].pb(order[i]);
63     }
64
65     T = 0;
66     tin = tout = vi(n);
67     dfs_tree(root, -1);
68 }
69
70 void unite (int u, int v) {

```

```

71     dsu[v] = u;
72 }
73
74 int find (int u, int x = 0) {
75     if (u == dsu[u])
76         return (x ? -1 : u);
77     int v = find(dsu[u], x + 1);
78     if (v == -1)
79         return u;
80     if (sdom[label[dsu[u]]] < sdom[label[u]])
81         label[u] = label[dsu[u]];
82     dsu[u] = v;
83     return (x ? v : label[u]);
84 }
85
86 bool dominated_by (int v, int by_what) {
87     return tin[by_what] ≤ tin[v] && tout[v] ≤ tout[by_what];
88 }
89 };

```

## 11.2 Suffix Array

```

1 namespace suff_arr {
2
3     const int MAXN = 2e5 + 10;
4
5     string s;
6     int n;
7     int p[MAXN];
8     int lcp[MAXN];
9     int pos[MAXN];
10    int c[MAXN];
11
12    void print() {
13        #ifndef LOCAL
14            return;
15        #endif
16        eprintf("p:\n");
17        forn(i, sz(s)) {
18            eprintf("i=%d -- %d: %s, lcp=%d, c=%d\n", i, p[i], s.substr
                ↪ (p[i], sz(s) - p[i]).data(), lcp[i], c[p[i]]);
19        }
20        eprintf("\n");
21    }
22
23    void build(const string& s_) {
24        static int cnt[MAXN];
25        static int np[MAXN];
26        static int nc[MAXN];
27
28        s = s_;

```

```

29     n = sz(s);
30
31     memset (cnt, 0, sizeof cnt);
32     for (char ch : s) {
33         ++cnt[int(ch)];
34     }
35     forn(i, 256) {
36         cnt[i + 1] += cnt[i];
37     }
38     forn(i, sz(s)) {
39         p[--cnt[int(s[i])]] = i;
40     }
41
42     int cls = 1;
43     c[p[0]] = cls - 1;
44     for (int i = 1; i < n; ++i) {
45         if (s[p[i]] != s[p[i - 1]]) {
46             ++cls;
47         }
48         c[p[i]] = cls - 1;
49     }
50
51     for (int len = 1; len ≤ n; len *= 2) {
52         memset (cnt, 0, sizeof(int) * cls);
53         forn(i, n) {
54             ++cnt[c[i]];
55         }
56         forn(i, cls - 1) {
57             cnt[i + 1] += cnt[i];
58         }
59         ford(i, n) {
60             const int j = p[i];
61             int j2 = (j - len + n) % n;
62             np[--cnt[c[j2]]] = j2;
63         }
64         memcpy(p, np, sizeof(int) * n);
65
66         cls = 1;
67         nc[p[0]] = cls - 1;
68         for (int i = 1; i < n; ++i) {
69             if (c[p[i]] != c[p[i - 1]] || c[(p[i] + len) % n] != c
70                 ↪ ((p[i - 1] + len) % n)) {
71                 ++cls;
72             }
73             nc[p[i]] = cls - 1;
74         }
75         memcpy(c, nc, sizeof(int) * n);
76     }
77     forn(i, n) {

```

```

78     pos[p[i]] = i;
79 }
80
81 int pref = 0;
82 forn(i, n) {
83     int pi = pos[i];
84     if (pi == n - 1) {
85         continue;
86     }
87     int j = p[pi + 1];
88     while (i + pref < n && j + pref < n && s[i + pref] == s[j +
      ↪ pref]) {
89         ++pref;
90     }
91     lcp[pi] = pref;
92     pref = max(0, pref - 1);
93 }
94
95 //     print();
96 }
97
98 };

```

### 11.3 Fast LCS

```

1 // assumes that strings consist of lowercase latin letters
2 const int M = ((int)1e5 + 64) / 32 * 32;
3 // maximum value of m
4 using bs = bitset<M>;
5 using uint = unsigned int;
6 const ll bnd = (1LL << 32);
7
8 // WARNING: invokes undefined behaviour of modifying ans through
      ↪ pointer to another data type (uint)
9 // seems to work, but be wary
10 bs sum (const bs &bl, const bs &br)
11 {
12     const int steps = M / 32;
13     const uint* l = (uint*)&bl;
14     const uint* r = (uint*)&br;
15
16     bs ans;
17     uint* res = (uint*)&ans;
18
19     int carry = 0;
20     forn (i, steps)
21     {
22         ll cur = ll(*l++) + ll(*r++) + carry;
23         carry = (cur ≥ bnd);
24         cur = (cur ≥ bnd ? cur - bnd : cur);
25         *res++ = uint(cur);

```



```

26     }
27
28     return ans;
29 }
30
31 int fast_lcs (const string &s, const string &t)
32 {
33     const int m = sz(t);
34     const int let = 26;
35
36     vector<bs> has(let);
37     vector<bs> rev = has;
38
39     for (i, m)
40     {
41         const int pos = t[i] - 'a';
42         has[pos].set(i);
43         for (j, let) if (j  $\neq$  pos)
44             rev[j].set(i);
45     }
46
47     bs row;
48     for (i, m)
49         row.set(i);
50
51     int cnt = 0;
52     for (char ch : s)
53     {
54         const int pos = ch - 'a';
55
56         bs next = sum(row, row & has[pos]) | (row & rev[pos]);
57         cnt += next[m];
58         next[m] = 0;
59
60         row = next;
61     }
62
63     return cnt;
64 }

```

## 11.4 Fast Subset Convolution

```

1 // algorithm itself starts here
2 void mobius (int* a, int n, int sign)
3 {
4     for (i, n)
5     {
6         int free = ((1 << n) - 1) ^ (1 << i);
7         for (int mask = free; mask > 0; mask = ((mask - 1) & free))
8             (sign == +1 ? add : sub)(a[mask ^ (1 << i)], a[mask]);
9         add(a[1 << i], a[0]);

```

```

10     }
11 }
12
13 // maximum number of bits allowed
14 const int B = 20;
15
16 vi fast_conv (vi a, vi b)
17 {
18     assert(!a.empty());
19     const int bits = __builtin_ctz(sz(a));
20     assert(sz(a) == (1 << bits) && sz(a) == sz(b));
21
22     static int trans_a[B + 1][1 << B];
23     static int trans_b[B + 1][1 << B];
24     static int trans_res[B + 1][1 << B];
25
26     forn (cnt, bits + 1)
27     {
28         for (auto cur : {trans_a, trans_b, trans_res})
29             fill(cur[cnt], cur[cnt] + (1 << bits), 0);
30     }
31
32     forn (mask, 1 << bits)
33     {
34         const int cnt = __builtin_popcount(mask);
35         trans_a[cnt][mask] = a[mask];
36         trans_b[cnt][mask] = b[mask];
37     }
38
39     forn (cnt, bits + 1)
40     {
41         mobius(trans_a[cnt], bits, +1);
42         mobius(trans_b[cnt], bits, +1);
43     }
44
45     // Not really a valid ranked mobius transform! But algorithm
46     ↪ works anyway
47
48     forn (i, bits + 1) forn (j, bits - i + 1) forn (mask, 1 << bits
49     ↪ )
50         add(trans_res[i + j][mask], mult(trans_a[i][mask], trans_b[
51     ↪ j][mask]));
52
53     forn (cnt, bits + 1)
54         mobius(trans_res[cnt], bits, -1);
55
56     forn (mask, 1 << bits)
57     {
58         const int cnt = __builtin_popcount(mask);
59         a[mask] = trans_res[cnt][mask];

```

```
57     }
58
59     return a;
60 }
```

## 12 Karatsuba

```
1 // functon Karatsuba (and stupid as well) computes  $c += a * b$ , not
    $\hookrightarrow c = a * b$ 
2
3 using hvect = vector<modulo◇>::iterator;
4 using hcvect = vector<modulo◇>::const_iterator;
5
6
7 void add(hcvect abegin, hcvect aend, hvect ans)
8 {
9     for (auto it = abegin; it  $\neq$  aend; ++it, ++ans)
10         *ans += *it;
11 }
12
13
14 void sub(hcvect abegin, hcvect aend, hvect ans)
15 {
16     for (auto it = abegin; it  $\neq$  aend; ++it, ++ans)
17         *ans -= *it;
18 }
19
20
21 void stupid(int siz, hcvect abegin, hcvect bbegin, hvect ans)
22 {
23     for (auto a = abegin; a  $\neq$  abegin + siz; ++a, ans -= (siz - 1))
24         for (auto b = bbegin; b  $\neq$  bbegin + siz; ++b, ++ans)
25             *ans += *a * *b;
26 }
27
28
29 void Karatsuba(size_t siz, hcvect abegin, hcvect bbegin, hvect ans,
    $\hookrightarrow$  hvect small, hvect big, hvect sum)
30 {
31     assert((siz & (siz - 1)) == 0);
32
33     if (siz  $\leq$  32)
34     {
35         stupid(siz, abegin, bbegin, ans);
36
37         return;
38     }
39
40     auto amid = abegin + siz / 2, aend = abegin + siz;
41     auto bmid = bbegin + siz / 2, bend = bbegin + siz;
```

```
42     auto smid = sum + siz / 2, send = sum + siz;
43
44     fill(small, small + siz, 0);
45     Karatsuba(siz / 2, abegin, bbegin, small, small + siz, big +
46         ↪ siz, sum);
47     fill(big, big + siz, 0);
48     Karatsuba(siz / 2, amid, bmid, big, small + siz, big + siz, sum
49         ↪ );
50
51     copy(abegin, amid, sum);
52     add(amid, aend, sum);
53     copy(bbegin, bmid, sum + siz / 2);
54     add(bmid, bend, sum + siz / 2);
55
56     Karatsuba(siz / 2, sum, smid, ans + siz / 2, small + siz, big +
57         ↪ siz, send);
58
59     add(small, small + siz, ans);
60     sub(small, small + siz, ans + siz / 2);
61     add(big, big + siz, ans + siz);
62     sub(big, big + siz, ans + siz / 2);
63 }
64
65 void mult(vector<modulo◇> a, vector<modulo◇> b, vector<modulo◇>
66     ↪ &c)
67 {
68     a.resize(up(max(a.size(), b.size())), 0);
69     b.resize(a.size(), 0);
70
71     c.resize(max(c.size(), a.size() * 2), 0);
72
73     vector<modulo◇> small(2 * a.size());
74     auto big = small;
75     auto sum = small;
76
77     Karatsuba(a.size(), a.begin(), b.begin(), c.begin(), small.
78         ↪ begin(), big.begin(), sum.begin());
79 }
```







