Содержание

1	Setup & Scripts		
	1.1	CMake	1
	1.2	wipe.sh	2
	1.3	Stack size & Profiling	2
2	Lan	guage specific	2
	2.1	$\mathrm{C}++\dots$	2
		2.1.1 G++ builtins	2
		2.1.2 hash	3
	2.2	Python	3
3	Bug	gs	3
4	Geo	ometry	4
	4.1	Пересечение прямых	4
	4.2	Касательные	4
	4.3	Пересечение полуплоскостей	4
5	Ten	nplate dsu	4
6	Nur	mbers	5
7	Gra	hophs	6
	7.1	Weighted matroid intersection	6
8	Pus	sh-free segment tree	9
9	Nur	mber theory	10
	9.1	Chinese remainder theorem without overflows	10
	9.2	Integer points under a rational line	11
10	Suff	fix Automaton	11
11	Pali	indromic Tree	13
12	Smt	th added at last moment	14
		Dominator Tree	14
		Suffix Array	16
		Fast LCS	18
		Fast Subset Convolution	19
13	Kar	ratsuba	21

Setup & Scripts 1

CMake 1.1

cmake_minimum_required(VERSION 3.14)
project(olymp)

```
4 set(CMAKE_CXX_STANDARD 17)
5 add_compile_definitions(LOCAL)
6 #set(CMAKE CXX FLAGS "${CMAKE CXX FLAGS} -fsanitize=undefined -fno-
     → sanitize-recover")
  #sanitizers: address, leak, thread, undefined, memory
9 add_executable(olymp f.cpp)
   1.2 wipe.sh
1 touch {a...l}.cpp
3 for file in ?.cpp; do
       cat template.cpp > $file ;
  done
   1.3
        Stack size & Profiling
1 # Print stack limit in Kb
2 ulimit -s
3
  # Set stack limit in Kb, session-local, so resets after terminal
     → restart
  ulimit -S -s 131072
5
6
7 # Profile time
  time ./olymp
9
10 # Profile time, memory, etc.
11 # Make sure to use the full path
12 /usr/bin/time -v ./olvmp
```

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 вызвывать с x=0.

- \bullet 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

```
namespace std
1
2
3
       template♦
4
       struct hash<pnt>
5
           std::size_t operator()(pnt const &s) const noexcept
6
7
                return std::hash<ll>{}(s.first * ll(1ull << 32u) + s.</pre>
8
                  → second);
9
       };
10
11
   2.2
        Python
  # stack size
2 import sys
3
4 sys.setrecursionlimit(10**6)
5
6 # memoize
  import functools
7
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, сортим 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 суфф. ссылкам, эти вещи не коммутируют.
- Когда ходим большим количеством указателей по циклу, на единицу сдвигается только первый указатель, а остальные могут сдвинуться на много.
- string str(str2, 'x'); str = 'a';

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 $\frac{xr_1}{r1\pm r2}$. x координата точек касания из (x,0) равна $\frac{r^2}{x}$.

4.3 Пересечение полуплоскостей

Точно так же, как в выпуклой оболочке, но надо добавить bounding box (квадратичного размера относительно координат на входе) и завернуть два раза. Ответ можно найти как подотрезок от первой полуплоскости типа true до нее же самой на втором круге. Проверку на вырожденность лучше делать простой проверкой пары-тройки точек из предполагаемого ответа. Стоит быть аккуратнее с точностью.

5 Template dsu

```
template<class ... Types>
2 class dsu
  {
3
       vector<int> par, siz;
4
       tuple<Types ... > items;
5
6
7
       template<size t ... t>
       void merge(int a, int b, std::index_sequence<t ... >)
8
9
           ((get<t>(items)(a, b)), ... );
10
11
12
13 public:
```

```
explicit dsu(int n, Types ... args) : par(n, -1), siz(n, 1),
14
          → items(args...)
       {}
15
16
       int get_class(int v)
17
18
            return par[v] = -1 ? v : par[v] = get_class(par[v]);
19
       }
20
21
       bool unite(int a, int b)
22
23
            a = get class(a);
24
25
            b = get_class(b);
26
            if (a = b)
27
                return false;
28
29
            if (siz[a] < siz[b])
30
                swap(a, b);
31
32
            siz[a] += siz[b];
            par[b] = a;
33
34
            merge(a, b, make_index_sequence<sizeof ... (Types)>{});
35
36
37
            return true;
       }
38
39 };
```

6 Numbers

• A lot of divisors

```
- \leq 20 : d(12) = 6
- \leq 50 : d(48) = 10
- \leq 100 : d(60) = 12
- \leq 10^3 : 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}
```

7 Graphs

7.1 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) \rightarrow T
13 {
       vector<int> ids;
14
       for (int i = 0; i < int(es.size()); i++)</pre>
15
           if (in[i])
16
17
                ids.push_back(i);
18
       vector<int> from, to;
19
       /// Given a set that is independent in both matroids, answers
20
       /// queries "If we add i-th element to the set, will it still
21
          \hookrightarrow be
22
       /// independent in red/blue matroid?". Usually can be done
          → quickly.
       can extend full can(ids, n, es);
23
24
       for (int i = 0; i < int(es.size()); i++)</pre>
25
           if (!in[i])
26
27
28
                auto new_ids = ids;
                new_ids.push_back(i);
29
30
                auto is red = full can.extend red(i, es);
31
                auto is blue = full can.extend blue(i, es);
32
33
                if (is_blue)
34
35
                    from.push_back(i);
```

```
36
                if (is_red)
37
                     to.push_back(i);
38
                if (is_red & is_blue)
39
40
                    T swp_mask = in;
41
42
                     swp mask.flip(i);
43
                    return swp_mask;
                }
44
       }
45
46
       vector<vector<int>>> g(es.size());
47
       for (int j = 0; j < int(es.size()); j++)</pre>
48
            if (in[j])
49
            {
50
                auto new_ids = ids;
51
                auto p = find(new_ids.begin(), new_ids.end(), j);
52
                assert(p \neq new_ids.end());
53
                new ids.erase(p);
54
55
                can extend cur(new ids, n, es);
56
57
                for (int i = 0; i < int(es.size()); i++)</pre>
58
                     if (!in[i])
59
                     {
60
                         if (cur.extend red(i, es))
61
62
                             g[i].push back(j);
                         if (cur.extend_blue(i, es))
63
                             g[j].push back(i);
64
                     }
65
            }
66
67
       auto get_cost = [&] (int x)
68
69
            const int cost = (!in[x] ? e[x].w : -e[x].w);
70
            return (ver + 1) * cost - 1;
71
72
       };
73
       const int inf = int(1e9);
74
75
       vector<int> dist(ver, -inf), prev(ver, -1);
       for (int x : from)
76
77
            dist[x] = get_cost(x);
78
79
       queue<int> q;
80
       vector<int> used(ver);
81
82
       for (int x : from)
83
            q.push(x);
84
            used[x] = 1;
85
```

```
}
86
87
        while (!q.empty())
88
89
             int cur = q.front(); used[cur] = 0; q.pop();
90
91
             for (int to : g[cur])
92
93
                 int cost = get_cost(to);
94
                 if (dist[to] < dist[cur] + cost)</pre>
95
96
                      dist[to] = dist[cur] + cost;
97
98
                      prev[to] = cur;
                      if (!used[to])
99
100
                          used[to] = 1;
101
                          q.push(to);
102
                      }
103
                 }
104
             }
105
        }
106
107
108
        int best = -inf, where = -1;
109
        for (int x : to)
110
             if (dist[x] > best)
111
112
                 best = dist[x];
113
                 where = x;
114
115
             }
        }
116
117
        if (best = -inf)
118
             return pair<T, int>(cur_set, best);
119
120
        while (where \neq -1)
121
122
        {
             cur_set ^= (T(1) \ll where);
123
             where = prev[where];
124
125
        }
126
        while (best % (ver + 1))
127
             best++;
128
129
        best \neq (ver + 1);
130
131
        assert(oracle(cur_set, red) & oracle(cur_set, blue));
132
        return pair<T, int>(cur set, best);
133 };
```

8 Push-free segment tree

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

9 Number theory

9.1 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
  {
       if (b = 0)
7
8
            x = 1, y = 0;
9
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 \pmod{m1}, x = r2 \pmod{m2} has
      → solutions
   // false otherwise. In first case we know exactly that x = r \pmod{m}
19
      \hookrightarrow )
20
21 bool crt (T r1, T m1, T r2, T m2, T &r, T &m)
22
   {
       if (m2 > m1)
23
       {
24
            swap(r1, r2);
25
            swap(m1, m2);
26
       }
27
28
       T g = \underline{gcd(m1, m2)};
29
30
       if ((r2 - r1) \% g \neq 0)
31
            return false;
32
       T c1, c2;
33
       auto nrem = gcdext(m1 / g, m2 / g, c1, c2);
34
       assert(nrem = 1);
35
```

```
36
       assert(c1 * (m1 / g) + c2 * (m2 / g) = 1);
37
       Ta = c1;
       a *= (r2 - r1) / g;
38
       a \% = (m2 / g);
39
40
       m = m1 / g * m2;
       r = a * m1 + r1;
41
42
       r = r \% m;
43
       if (r < 0)
44
           r += m;
45
       assert(r % m1 = r1 \& r % m2 = r2);
46
       return true;
47
48 }
        Integer points under a rational line
   9.2
1 // integer (x, y) : 0 \le x < n, 0 < y \le (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 {
       if (k = 0)
6
7
           return (b / d) * n;
8
       if (k \ge d \mid | b \ge d)
           return (k / d) * n * (n - 1) / 2 + (b / d) * n + trapezoid(
9
              \rightarrow n, k % d, b % d, d);
       return trapezoid((k * n + b) / d, d, (k * n + b) % d, k);
10
11
  }
        Suffix Automaton
   10
1 struct tomato
2 {
       vector<map<char, int>> edges;
3
       vector<int> link, length;
4
5
       int last;
6
       /// Restoring terminal states, optional, but usually needed.
7
       vector<int> terminals;
       vector<bool> is terminal;
8
       /// Optional, makes dp easier. Alternative: use dfs.
9
       vector<int> order, rev order, next in order;
10
11
       explicit tomato(const string &s) : last(0)
12
13
           add_vertex(map<char, int>(), 0, -1);
14
           for (const char ch : s)
15
               extend(ch);
16
17
           int cur = last;
18
           is terminal.assign(edges.size(), false);
19
```

```
/// Assuming empty suffix should be accepted, otherwise use
20
               \rightarrow "while (cur > 0)".
            while (cur \geqslant 0)
21
22
                terminals.push_back(cur);
23
24
                is terminal[cur] = true;
                cur = link[cur];
25
            }
26
27
            /// Restoring topsort and reverse topsort, optional.
28
            order.push back(0);
29
            while (order.back() \neq -1)
30
                order.push_back(next_in_order[order.back()]);
31
            order.pop back();
32
            rev_order = order;
33
            reverse(rev_order.begin(), rev_order.end());
34
       }
35
36
37
       int add vertex(const map<char, int> &temp, const int len, const
               int lnk)
          \hookrightarrow
       {
38
            edges.emplace back(temp);
39
            length.emplace_back(len);
40
            link.emplace back(lnk);
41
            next in order.push back(-1);
42
            return int(edges.size()) - 1;
43
44
       }
45
       void extend(const char ch)
46
47
            const int new last = add vertex(map<char, int>(), length[
48
               \hookrightarrow last] + 1, 0);
            assert(next in order[last] = -1);
49
            next_in_order[last] = new_last;
50
51
            int p = last;
52
            while (p \ge 0 \& edges[p].count(ch))
53
54
            {
                edges[p][ch] = new_last;
55
                p = link[p];
56
            }
57
58
            if (p \neq -1)
59
60
                const int q = edges[p][ch];
61
62
                if (length[p] + 1 = length[q])
63
                    link[new last] = q;
64
                else
65
                {
                     const int clone = add_vertex(edges[q], length[p] +
66
```

```
\hookrightarrow 1, link[q]);
                     next_in_order[clone] = next_in_order[q];
67
                     next in order[q] = clone;
68
69
                    link[q] = clone;
70
                     link[new last] = clone;
71
72
                    while (p \ge 0 \& edges[p][ch] = q)
73
74
                     {
                         edges[p][ch] = clone;
75
                         p = link[p];
76
                     }
77
                }
78
            }
79
80
            last = new_last;
81
       }
82
83 };
         Palindromic Tree
   11
  class treert
2 {
3
       struct node
4
5
            array<int, 26> nxt;
            int par, link, siz;
6
7
            node(int siz, int par, int link) : par(par), link(link =
8
               \rightarrow -1 ? 1 : link), siz(siz)
9
            {
                fill(nxt.begin(), nxt.end(), -1);
10
11
       };
12
13
       vector<node> mem;
14
       vector<int> suff; // longest palindromic suffix
15
16
17
   public:
       treert(const string &str) : suff(str.size())
18
19
            mem.emplace_back(-1, -1, 0);
20
            mem.emplace_back(0, 0, 0);
21
            mem[0].link = mem[1].link = 0;
22
23
            auto link_walk = [&](int st, int pos)
24
25
                while (pos - 1 - mem[st].siz < 0 || str[pos] \neq str[pos
26
                   → - 1 - mem[st].siz])
                    st = mem[st].link;
27
```

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

12 Smth added at last moment

12.1 Dominator Tree

```
1 struct dom_tree {
2
     vvi g, rg, tree, bucket;
     vi sdom, par, dom, dsu, label, in, order, tin, tout;
3
     int T = 0, root = 0, n = 0;
4
5
     void dfs tm (int x) {
6
       in[x] = T;
7
       order[T] = x;
8
       label[T] = T, sdom[T] = T, dsu[T] = T, dom[T] = T;
9
       T++;
10
       for (int to : g[x]) {
11
         if (in[to] = -1) {
12
           dfs tm(to);
13
           par[in[to]] = in[x];
14
15
         rg[in[to]].pb(in[x]);
16
17
     }
18
19
     void dfs_tree (int v, int p) {
20
       tin[v] = T ++;
21
       for (int dest : tree[v]) {
22
```

```
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_{;}
       n = sz(g);
32
       assert(0 \leq root \& root < n);
33
       in.assign(n, -1);
34
35
       rg.resize(n);
       order = sdom = par = dom = dsu = label = vi(n);
36
       root = root_;
37
       bucket.resize(n);
38
       tree.resize(n);
39
40
       dfs tm(root);
41
42
       for (int i = n - 1; i \ge 0; i--) {
43
          for (int j : rg[i])
44
            sdom[i] = min(sdom[i], sdom[find(j)]);
45
          if (i > 0)
46
            bucket[sdom[i]].pb(i);
47
48
49
          for (int w : bucket[i]) {
            int v = find(w);
50
            dom[w] = (sdom[v] = sdom[w] ? sdom[w] : v);
51
52
53
          if (i > 0)
54
            unite(par[i], i);
55
       }
56
57
       for (int i = 1; i < n; i++) {</pre>
58
          if (dom[i] \neq sdom[i])
59
            dom[i] = dom[dom[i]];
60
          tree[order[i]].pb(order[dom[i]]);
61
62
          tree[order[dom[i]]].pb(order[i]);
       }
63
64
65
       T = 0;
       tin = tout = vi(n);
66
       dfs_tree(root, -1);
67
     }
68
69
     void unite (int u, int v) {
70
       dsu[v] = u;
71
72
```

```
73
74
     int find (int u, int x = 0) {
       if (u = dsu[u])
75
         return (x ? -1 : u);
76
       int v = find(dsu[u], x + 1);
77
       if (v = -1)
78
79
         return u;
       if (sdom[label[dsu[u]]] < sdom[label[u]])</pre>
80
         label[u] = label[dsu[u]];
81
82
       dsu[u] = v;
       return (x ? v : label[u]);
83
84
     }
85
     bool dominated_by (int v, int by_what) {
86
       return tin[by_what] ≤ tin[v] & tout[v] ≤ tout[by_what];
87
     }
88
89 };
   12.2
         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
       eprintf("p:\n");
16
       forn(i, sz(s)) {
17
           eprintf("i=%d -- %d: %s, lcp=%d, c=%d\n", i, p[i], s.substr
18
             19
       eprintf("\n");
20
21
  }
22
23 void build(const string& s_) {
       static int cnt[MAXN];
24
       static int np[MAXN];
25
       static int nc[MAXN];
26
27
28
       s = s_{;}
29
       n = sz(s);
30
```

```
memset (cnt, 0, sizeof cnt);
31
32
       for (char ch : s) {
            ++cnt[int(ch)];
33
       }
34
       forn(i, 256) {
35
            cnt[i + 1] += cnt[i];
36
37
       forn(i, sz(s)) {
38
            p[--cnt[int(s[i])]] = i;
39
40
41
42
       int cls = 1;
43
       c[p[0]] = cls - 1;
       for (int i = 1; i < n; ++i) {
44
            if (s[p[i]] \neq s[p[i-1]]) {
45
46
                ++cls;
47
            c[p[i]] = cls - 1;
48
49
50
51
       for (int len = 1; len ≤ n; len *= 2) {
            memset (cnt, 0, sizeof(int) * cls);
52
            forn(i, n) {
53
                ++cnt[c[i]];
54
55
            forn(i, cls - 1) {
56
                cnt[i + 1] += cnt[i];
57
58
            ford(i, n) {
59
                const int j = p[i];
60
                int j2 = (j - len + n) % n;
61
                np[--cnt[c[j2]]] = j2;
62
63
            memcpy(p, np, sizeof(int) * n);
64
65
            cls = 1;
66
            nc[p[0]] = cls - 1;
67
            for (int i = 1; i < n; ++i) {
68
                if (c[p[i]] \neq c[p[i - 1]] || c[(p[i] + len) % n] \neq c
69
                   \rightarrow [(p[i - 1] + len) % n]) {
70
                    ++cls;
71
                }
72
                nc[p[i]] = cls - 1;
73
            memcpy(c, nc, sizeof(int) * n);
74
       }
75
76
       forn(i, n) {
77
            pos[p[i]] = i;
78
79
```

```
80
       int pref = 0;
81
82
       forn(i, n) {
           int pi = pos[i];
83
           if (pi = n - 1) {
84
85
               continue;
86
87
           int j = p[pi + 1];
           while (i + pref < n \&\& j + pref < n \&\&\& s[i + pref] = s[j +
88
              → pref]) {
               ++pref;
89
90
           lcp[pi] = pref;
91
           pref = max(0, pref - 1);
92
       }
93
94
             print();
95 //
96 }
97
98 };
         Fast LCS
   12.3
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 {
       const int steps = M / 32;
12
       const uint* l = (uint*)&bl;
13
       const uint* r = (uint*)&br;
14
15
16
       bs ans;
17
       uint* res = (uint*)&ans;
18
19
       int carry = 0;
20
       forn (i, steps)
21
       {
           ll cur = ll(*l++) + ll(*r++) + carry;
22
           carry = (cur ≥ bnd);
23
           cur = (cur ≥ bnd ? cur - bnd : cur);
24
           *res++ = uint(cur);
25
       }
26
27
```

```
28
       return ans;
29 }
30
  int fast_lcs (const string &s, const string &t)
31
32
33
       const int m = sz(t);
34
       const int let = 26;
35
36
       vector<bs> has(let);
       vector<bs> rev = has;
37
38
       forn (i, m)
39
40
           const int pos = t[i] - 'a';
41
           has[pos].set(i);
42
           forn (j, let) if (j \neq pos)
43
                rev[j].set(i);
44
       }
45
46
47
       bs row;
       forn (i, m)
48
           row.set(i);
49
50
       int cnt = 0;
51
       for (char ch : s)
52
53
       {
           const int pos = ch - 'a';
54
55
           bs next = sum(row, row & has[pos]) | (row & rev[pos]);
56
           cnt += next[m];
57
           next[m] = 0;
58
59
60
           row = next;
       }
61
62
63
       return cnt;
64
  }
   12.4 Fast Subset Convolution
1 // algorithm itself starts here
void mobius (int* a, int n, int sign)
3 {
4
       forn (i, n)
5
           int free = ((1 << n) - 1) ^ (1 << i);
6
           for (int mask = free; mask > 0; mask = ((mask - 1) & free))
7
                (sign = +1 ? add : sub)(a[mask ^ (1 << i)], a[mask]);
8
           add(a[1 << i], a[0]);
9
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());
       const int bits = __builtin_ctz(sz(a));
19
       assert(sz(a) = (1 \ll bits) \& sz(a) = sz(b));
20
21
       static int trans_a[B + 1][1 \ll B];
22
23
       static int trans b[B + 1][1 \ll B];
       static int trans_res[B + 1][1 << B];</pre>
24
25
       forn (cnt, bits + 1)
26
27
           for (auto cur : {trans_a, trans_b, trans_res})
28
                fill(cur[cnt], cur[cnt] + (1 \ll bits), 0);
29
       }
30
31
       forn (mask, 1 << bits)
32
33
           const int cnt = __builtin_popcount(mask);
34
           trans_a[cnt][mask] = a[mask];
35
           trans b[cnt][mask] = b[mask];
36
       }
37
38
       forn (cnt, bits + 1)
39
40
           mobius(trans_a[cnt], bits, +1);
41
           mobius(trans_b[cnt], bits, +1);
42
       }
43
44
       // Not really a valid ranked mobius transform! But algorithm
45
          → works anyway
46
       forn (i, bits + 1) forn (j, bits - i + 1) forn (mask, 1 \ll bits
47
           add(trans_res[i + j][mask], mult(trans_a[i][mask], trans_b[
48
              \rightarrow j][mask]));
49
       forn (cnt, bits + 1)
50
           mobius(trans_res[cnt], bits, -1);
51
52
       forn (mask, 1 << bits)
53
54
           const int cnt = builtin popcount(mask);
55
           a[mask] = trans_res[cnt][mask];
56
       }
57
58
```

43

```
59
       return a;
60 }
        Karatsuba
   13
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
       for (auto it = abegin; it \neq aend; +it, +ans)
9
10
           *ans += *it;
11
  }
12
13
14 void sub(hcvect abegin, hcvect aend, hvect ans)
15 {
       for (auto it = abegin; it \neq aend; +it, +ans)
16
17
           *ans -= *it;
18 }
19
20
21 void stupid(int siz, hcvect abegin, hcvect bbegin, hvect ans)
22 {
       for (auto a = abegin; a \neq abegin + siz; ++a, ans -= (siz - 1))
23
           for (auto b = bbegin; b \neq bbegin + siz; ++b, ++ans)
24
                *ans += *a * *b;
25
26
   }
27
28
   void Karatsuba(size_t siz, hcvect abegin, hcvect bbegin, hvect ans,
29
      → hvect small, hvect big, hvect sum)
30 {
       assert((siz & (siz - 1)) = \emptyset);
31
32
       if (siz \leq 32)
33
34
           stupid(siz, abegin, bbegin, ans);
35
36
37
           return;
38
       }
39
       auto amid = abegin + siz / 2, aend = abegin + siz;
40
       auto bmid = bbegin + siz / 2, bend = bbegin + siz;
41
       auto smid = sum + siz / 2, send = sum + siz;
42
```

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

