Содержание

1	Оби	цее	2
	1.1	Пробный тур	2
	1.2	Чеклист при отправке	2
	1.3	Факты из жизни IMO KINGS	2
	1.4	Формулы	2
	1.5	Максимальное количество делителей	3
	1.6	Чеклист при WA	4
2	Код	Ы	4
	2.1	Полезное	4
	2.2	Stress	5
	2.3	Дробь с минимальным знаменателем между двумя другими	5
	2.4	Битсет	5
	2.5	FFT	6
	2.6	OR-XOR-AND-свёртки	7
	2.7	Суффиксное дерево	8
	2.8	Суффиксный автомат	10
	2.9	Два китайца	11
	2.10	Сжатие соцветий	12
	2.11	Дерево доминаторов	13
	2.12	Dynamic CHT	15
	2.13	Пересечение матроидов	15
	2.14	Быстрый ввод-вывод	17
	2.15	Пересечение полуплоскостей	18
	2.16	Симплекс-метод	19
	2.17	Дерево палиндромов	20
	2.18	Сумма линейных функций по модулю	22
			22
			22
		•	23

1 Общее

1.1 Пробный тур

- 1. Первым делом почекать, считаются ли WA и CE за попытки. Можно ли засылать в уже сданную задачу?
 - 2. Пописать код и посдавать каждому члену команды.
 - 3. Сравнить скорости компа и тестирующей системы на Флойде ($n \sim 1050$).
 - 4. Запустить все IDE, проверить, что все настройки работают, проверить, что работает C++11.
 - 5. Проверить, есть ли int128.
 - 6. Проверить работу прагм в тестирующей системе.
 - 7. Почекать максимальный размер отправляемого кода.
 - 8. Проверить рабочесть стресса.

1.2 Чеклист при отправке

- 1. Протестить на всех тестах из примера и других рандомных тестах.
 - 2. Протестить все крайние случаи.
 - 3. Убрать дебаг вывод.
 - 4. Точно убедиться в правильности ответа и формата вывода.
 - 5. Перечитать формат ввода/вывода.
 - 6. Проверить, все ли хорошо с мультитестом.

1.3 Факты из жизни IMO KINGS

- 1 января 2000 года суббота, 1 января 1900 года понедельник.
- Високосные года: если $400 \mid a$, либо если $4 \mid a$, но не $100 \mid a$.
- INT MIN = -2147483648, INT MAX = 2147483647, UINT MAX = 4294967295,
- SHRT MIN = -32768, SHRT MAX = 32767, LLONG MIN = -9223372036854775808,
- LLONG MAX = 9223372036854775807, ULLONG MAX = 18446744073709551615.

10 ¹	10^{2}	10^{3}	10^{4}	10 ⁵	10^{6}	10^7	10 ⁸	10 ⁹	10^{10}	10^{11}	10^{12}	10^{13}	10^{14}	10^{15}	10^{16}	10^{17}	10^{18}
	-47	-63	-113	-123	-137	-111	-213	-267	-231	-231	-233	-447	-203	-429	-369	-413	-369
	-41	-59	-99	-119	-117	-99	-179	-261	-219	-179	-153	-411	-179	-423	-359	-273	-363
	-39	-53	-93	-99	-93	-93	-173	-249	-213	-171	-143	-357	-171	-357	-357	-261	-291
	-33	-47	-77	-93	-83	-71	-161	-243	-183	-167	-137	-341	-147	-341	-329	-239	-263
	-29	-33	-71	-77	-69	-69	-153	-239	-167	-149	-123	-299	-77	-191	-191	-177	-251
	-27	-29	-69	-71	-47	-63	-69	-203	-149	-129	-101	-267	-71	-173	-183	-81	-171
-8	-21	-23	-59	-39	-41	-57	-59	-117	-119	-93	-63	-237	-69	-123	-149	-57	-137
-7	-17	-17	-51	-29	-39	-29	-41	-107	-71	-57	-41	-201	-41	-117	-113	-39	-123
-5	-11	-9	-33	-11	-21	-27	-29	-71	-57	-53	-39	-137	-29	-53	-83	-23	-33
-3	-3	-3	-27	-9	-17	-9	-11	-63	-33	-23	-11	-29	-27	-11	-63	-3	-11
+1	+1	+9	+7	+3	+3	+19	+7	+7	+19	+3	+39	+37	+31	+37	+61	+3	+3
+3	+3	+13	+9	+19	+33	+79	+37	+9	+33	+19	+61	+51	+67	+91	+69	+13	+9
+7	+7	+19	+37	+43	+37	+103	+39	+21	+61	+57	+63	+99	+97	+159	+79	+19	+31
+9	+9	+21	+39	+49	+39	+121	+49	+33	+69	+63	+91	+129	+99	+187	+99	+21	+79
+13	+13	+31	+61	+57	+81	+139	+73	+87	+97	+69	+121	+183	+133	+223	+453	+49	+177
+19	+27	+33	+67	+69	+99	+141	+81	+93	+103	+73	+163	+259	+139	+241	+481	+81	+183
+21	+31	+39	+69	+103	+117	+169	+123	+97	+121	+91	+169	+267	+169	+249	+597	+99	+201
+27	+37	+49	+79	+109	+121	+189	+127	+103	+141	+103	+177	+273	+183	+259	+613	+141	+283
+31	+39	+51	+91	+129	+133	+223	+193	+123	+147	+129	+189	+279	+261	+273	+639	+181	+381
+33	+49	+61	+93	+151	+151	+229	+213	+181	+207	+171	+193	+283	+357	+279	+669	+337	+387

1.4 Формулы

- Расстояние между точками по сфере: $L = R \cdot \arccos(\cos \theta_1 \cdot \cos \theta_2 + \sin \theta_1 \cdot \sin \theta_2 \cdot \cos(\varphi_1 \varphi_2))$, где θ широты (от $-\pi$ до π), φ долготы (от $-\pi$ до π)
- Объем шарового сегмента: $V = \pi h^2 (R \frac{1}{3}h)$, где h высота от вершины сектора до секущей плоскости
- Площадь поверхности шарового сегмента: $S = 2\pi R h$, где h высота
- $2^{23} \cdot 7 \cdot 17 + 1 = 998244353$ простое, первообразный корень 3
- Код Грея: $g_n = n \text{ XOR } \frac{n}{2}$

• Числа Фибоначчи:
$$F_0=0, F_1=1, F_n=rac{\left(rac{1+\sqrt{5}}{2}
ight)^n-\left(rac{1-\sqrt{5}}{2}
ight)^n}{\sqrt{5}}$$

• Формула Кардано:

— Переведём
$$ax^3+bx^2+cx+d=0$$
 при помощи $x=y-\frac{b}{3a}$ к виду $y^3+py+q=0$, где $p=\frac{c}{a}-\frac{b^2}{3a^2}=\frac{3ac-b^2}{3a^2}$, $q=\frac{2b^3}{27a^3}-\frac{bc}{3a^2}+\frac{d}{a}=\frac{2b^3-9abc+27a^2d}{27a^3}$ — $Q=\left(\frac{p}{3}\right)^3+\left(\frac{q}{2}\right)^2, \ \alpha=\sqrt[3]{-\frac{q}{2}+\sqrt{Q}}, \ \beta=\sqrt[3]{-\frac{q}{2}-\sqrt{Q}}, \ \Delta=-108Q, \ \alpha\beta=-\frac{p}{3}$ — $y_1=\alpha+\beta, \ y_{2,3}=-\frac{\alpha+\beta}{2}\pm i\frac{\alpha-\beta}{2}\sqrt{3}$

• Числа Стирлинга: s(n,k) — количество перестановок на n элементах, в которых ровно k циклов. S(n,k) — это количество способов разбить n-элементное множество на k непустых подмножеств.

$$\begin{tabular}{l} \dagger & s(n,k) = (n-1) \cdot s(n-1,k) + s(n-1,k-1) \\ \dagger & S(n,k) = k \cdot S(n-1,k) + S(n-1,k-1) \\ \dagger & x^{\underline{n}} = x \cdot (x-1) \cdot \ldots \cdot (x-n+1) = \sum_{i=1}^{n} (-1)^{n-i} \cdot s(n,\ i) \cdot x^{i} \\ \dagger & x^{n} = \sum_{i=0}^{n} S(n,\ i) \cdot x^{\underline{i}} \\ \end{tabular}$$

• Число разбиений на неубывающие натуральные слагаемые:

i	p_i	i	p_i	i	p_i	i	p_i	i	p_i	i	p_i
0	1	10	42	20	627	30	5604	40	37338	50	204226
1	1	11	56	21	792	31	6842	41	44583	51	239 943
2	2	12	77	22	1002	32	8349	42	53174	52	281589
3	3	13	101	23	1255	33	10143	43	63261	53	329931
4	5	14	135	24	1575	34	12310	44	75175	54	386155
5	7	15	176	25	1958	35	14883	45	89 134	55	451276
6	11	16	231	26	2436	36	17977	46	105558	56	526823
7	15	17	297	27	3010	37	21637	47	124754	57	614154
8	22	18	385	28	3718	38	26015	48	147273	58	715220
9	30	19	490	29	4565	39	31185	49	173525	59	831 820

$$p_{100} = 190569292$$

1.5 Максимальное количество делителей

$\leq N$	n	Факторизация	d(n)
20	12	$2^2 \cdot 3^1$	6
50	48	$2^4 \cdot 3^1$	10
100	60	$2^2 \cdot 3^1 \cdot 5^1$	12
10^{3}	840	$2^3 \cdot 3^1 \cdot 5^1 \cdot 7^1$	32
10^{4}	7560	$2^3 \cdot 3^3 \cdot 5^1 \cdot 7^1$	64
10^{5}	83 160	$2^3 \cdot 3^3 \cdot 5^1 \cdot 7^1 \cdot 11^1$	128
10^{6}	720 720	$2^4 \cdot 3^2 \cdot 5^1 \cdot 7^1 \cdot 11^1 \cdot 13^1$	240
10^{7}	8 648 640	$2^6 \cdot 3^3 \cdot 5^1 \cdot 7^1 \cdot 11^1 \cdot 13^1$	448
10^{8}	91 891 800	$2^3 \cdot 3^3 \cdot 5^2 \cdot 7^1 \cdot 11^1 \cdot 13^1 \cdot 17^1$	768
10^{9}	931 170 240	$2^6 \cdot 3^2 \cdot 5^2 \cdot 7^1 \cdot 11^1 \cdot 13^1 \cdot 17^1 \cdot 19^1$	1344
10^{11}	97772875200	$2^6 \cdot 3^3 \cdot 5^2 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^1 \cdot 17^1 \cdot 19^1$	4032
10^{12}	963 761 198 400	$2^6 \cdot 3^4 \cdot 5^2 \cdot 7^1 \cdot 11^1 \cdot 13^1 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 23^1$	6720
10^{15}	866 421 317 361 600	$2^6 \cdot 3^4 \cdot 5^2 \cdot 7^1 \cdot 11^1 \cdot 13^1 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 23^1 \cdot 29^1 \cdot 31^1$	26 880
10^{18}	897 612 484 786 617 600	$2^8 \cdot 3^4 \cdot 5^2 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \cdot 13^1 \cdot 17^1 \cdot 19^1 \cdot 23^1 \cdot 29^1 \cdot 31^1 \cdot 37^1$	103 680

 \bullet Gambler's ruin. У первого игрока есть n_1 монет, у второго n_2 . На каждом шаге с вероятностью p второй отдает

одну монету первому, а с вероятностью q=1-p первый отдает одну монету второму. Игра заканчивается, когда у кого-нибудь не остается монет. Тогда первый выигрывает с вероятностью $\frac{1-\left(\frac{p}{q}\right)^{n_1}}{1-\left(\frac{p}{q}\right)^{n_1+n_2}}.$

• Пентагональная теорема Эйлера: partitions(n) =
$$[x^n] \frac{1}{\varphi(x)}$$
; $\varphi(x) = \prod_{k=1}^{+\infty} (1-x^k) = 1 + \sum_{k=1}^{+\infty} (-1)^k \left(x^{\frac{k(3k-1)}{2}} + x^{\frac{k(3k+1)}{2}}\right)$

- Шар и сфера: $V_n=C_nR^n,\ S_n=\frac{dV_n}{dR}=nC_nR^{n-1},\ C_n=\frac{\pi^{\frac{n}{2}}}{\Gamma(\frac{n}{2}+1)}=\begin{cases} \frac{\pi^k}{k!}, & n=2k;\\ \frac{2^{k+1}\pi^k}{(2k+1)!!}, & n=2k+1. \end{cases}$
- Штрассен $A = \begin{pmatrix} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{pmatrix}$, $AB = \begin{pmatrix} D + D_1 + V_1 H_1 & V_2 + H_1 \\ V_1 + H_2 & D + D_2 + V_2 H_2 \end{pmatrix}$, $D = (A_{11} + A_{22})(B_{11} + B_{22})$, $D_1 = (A_{12} A_{22})(B_{21} + B_{22})$, $D_2 = (A_{21} A_{11})(B_{11} + B_{12})$, $H_1 = (A_{11} + A_{12})B_{22}$, $H_2 = (A_{21} + A_{22})B_{11}$, $V_1 = A_{22}(B_{21} B_{11}) V_2 = A_{11}(B_{12} B_{22})$

1.6 Чеклист при WA

- 1. Распечатать.
 - 2. Отдать комп следующему.
 - 3. Проверить код по строчке, даже условия в форах и т.д.
 - 4. Проверить, не забыл ли случаи.
 - 5. Забрать комп, потестить, предварительно составив много тестов и ответы к ним.
 - 6. Написать стресс.
 - 7. Возможно, решение вообще неправильное.
 - 8. Возможно, WA где-то не там, где ты думаешь.

2 Коды

2.1 Полезное

```
Прагмы:
#pragma comment(linker, "/stack:200000000")
#pragma GCC optimize("Ofast")
#pragma GCC target("sse,sse2,sse3,sse3,sse4,avx,avx2")
Встроенный декартач:
#include <ext/pb_ds/assoc_container.hpp> // Общий файл.
#include <ext/pb_ds/tree_policy.hpp> // Содержит класс tree_order_statistics_node_update
//#include <ext/pb_ds/detail/standard_policies.hpp>
using namespace __gnu_pbds;
typedef
tree<
  int,
  null_type,
  less<int>,
  rb_tree_tag,
  tree_order_statistics_node_update>
ordered_set;
ordered set q;
q.find_by_order(1);
q.order_of_key(2);
Atomic hashset:
#include <ext/pb_ds/assoc_container.hpp>
using namespace __gnu_pbds;
gp_hash_table<int, int> table;
const int RANDOM = chrono::high_resolution_clock::now().time_since_epoch().count();
struct chash {
    int operator()(int x) const { return x ~ RANDOM; }
gp_hash_table<key, int, chash> table;
Atomic hashmap:
#include <ext/pb_ds/assoc_container.hpp>
```

struct Bitset {

typedef unsigned long long T;

```
#include <ext/pb_ds/tree_policy.hpp>
using namespace __gnu_pbds;
typedef cc_hash_table<int, int, hash<int>> ht;
Фишки битсета:
bitset<N> a;
for (int i = a._Find_first(); i != a.size(); i = a._Find_next(i)) { cout << i };</pre>
Перебор всех подмасок:
for (int s=m; ; s=(s-1)\&m) {
... можно использовать в ...
if (s==0) break;
2.2
     Stress
B far. shift+f4 — создать файл. g++ а.cpp. Файл a.bat. Запустить — просто a.bat. Рандом хороший нужен, часто
меняющийся.
:beg
gen.exe > in.txt
a.exe < in.txt > out1.txt
b.exe < in.txt > out2.txt
fc out1.txt out2.txt
if errorlevel 1 goto bug
goto beg
:bug
echo found!
RE stress:
:beg
gen.exe > in.txt
sol.exe < in.txt > out.txt || exit
goto beg
     Дробь с минимальным знаменателем между двумя другими
rat find_best(rat 1, rat r) {
    if (1.x >= 1.y) {
        11 d = 1.x / 1.y;
        rat res = find_best(rat(1.x - d * 1.y, 1.y), rat(r.x - d * r.y, r.y));
        res.x += res.y * d;
        return res;
   }
    if (r.x > r.y)
       return rat(1, 1);
   rat res = find_best(rat(r.y, r.x), rat(1.y, 1.x));
   return rat(res.y, res.x);
}
2.4
     Битсет
const int SZ = 6;
const int BASE = (1 << SZ);</pre>
const int MOD = BASE - 1;
```

```
vector<T> data;
    int n;
    void resize(int nn) {
        n = nn;
        data.resize((n + BASE - 1) / BASE);
    void set(int pos, int val) {
        int id = pos >> SZ;
        int rem = pos & MOD;
        data[id] ^= data[id] & (1LL << rem);</pre>
        data[id] |= val * (1LL << rem);
    }
    int get(int pos) {
        return (data[pos >> SZ] >> (pos & MOD)) & 1;
    }
    // k > 0 -> (*this) << k
    // k < 0 -> (*this) >> (-k)
    Bitset shift (int k) {
        Bitset res;
        res.resize(n);
        int s = k / BASE;
        int rem = k % BASE;
        if (rem < 0) {
            rem += BASE;
            s--;
        }
        int p1 = BASE - rem;
        T \text{ mask} = (p1 == 64)? -1: (1LL << p1) - 1;
        for (int i = max(0, -s); i < sz(data) - max(s, 0); i++) {
            res.data[i + s] |= (data[i] & mask) << rem;</pre>
        if (rem != 0) {
            for (int i = max(0, -s - 1); i < sz(data) - max(s + 1, 0); i++) {
                res.data[i + s + 1] |= (data[i] >> p1) & ((1LL << rem) - 1);
        }
        int cc = data.size() * BASE - n;
        res.data.back() <<= cc;
        res.data.back() >>= cc;
        return res;
    }
};
2.5
     \mathbf{FFT}
namespace FFT {
using db = double;
class FFT {//NTT
//double vs long double!!!
public:
const db PI = 4 * atan2(1, 1);
/*
const int n = 20;
const int size = (1 << n);
const int MOD = 998244353; //g = 3
const int ROOT = 565042129;
*/
FFT(int _n) : size(1 << _n), n(_n) { //NTT()}
    revers.resize(size), root.resize(size);
    fftA.resize(size), fftB.resize(size);
    for (int i = 0; i < size / 2; i++) {
```

```
root[i] = Complex(cos(2 * PI * i / size), sin(2 * PI * i / size));
        root[i + size / 2] = Complex(-root[i].real, -root[i].image);
    }
    /*
    root[0] = 1;
    for (int i = 1; i < size; i++)
        root[i] = (ll) root[i - 1] * ROOT % MOD;
}
void fft(vector <Complex> &poly, int newN) { //Complex -> int
    revers[0] = 0;
    for (int i = 1; i < (1 << newN); i++) {
        if (i % 2 == 0) revers[i] = revers[i / 2] / 2;
        else revers[i] = revers[i / 2] / 2 + (1 << (newN - 1));
        if (revers[i] < i) swap(poly[revers[i]], poly[i]);</pre>
    for (int level = 1; level <= newN; level++)</pre>
        for (int block = 0; block < (1 << (newN - level)); block++)</pre>
            for (int step = 0; step < (1 << (level - 1)); step++) {
                int num1 = (block << level) + step;</pre>
                int num2 = num1 + (1 << (level - 1));
                                                                          //Complex -> int
                Complex valA = poly[num1];
                Complex valB = root[step << (n - level)] * poly[num2]; //Complex -> int,(11),%MOD
                poly[num1] = valA + valB; // % MOD
                poly[num2] = valA - valB; // % MOD
            }
}
void rev_fft(vector <Complex> &poly, int step) { //Complex -> int
    fft(poly, step);
    reverse(poly.begin() + 1, poly.begin() + (1 << step));</pre>
    for (int i = 0; i < (1 << step); i++) poly[i] = poly[i] / (1 << step);
    int inv_size = binpow((1 << step), MOD - 2);</pre>
    for (int i = 0; i < (1 << step); i++) poly[i] = (ll) poly[i] * inv_size % MOD;
}
vector <db> multiply(const vector <db> &A, const vector <db> &B, int step) { //db -> int
    fill(fftA.begin(), fftA.begin() + (1 << step), 0);</pre>
    fill(fftB.begin(), fftB.begin() + (1 << step), 0);</pre>
    for (int i = 0; i < (int) A.size(); i++) fftA[i] = A[i]; // % MOD
    for (int i = 0; i < (int) B.size(); i++) fftB[i] = B[i]; // % MOD
    fft(fftA, step);
    fft(fftB, step);
    for (int i = 0; i < (1 << step); i++) fftA[i] = fftA[i] * fftB[i]; // (11), % MOD
    rev_fft(fftA, step);
    vector <db> result(1 << step); //db -> int
    for (int i = 0; i < (1 << step); i++) result[i] = fftA[i].real; // = fftA[i]</pre>
    return result;
}
private:
int size, n;
vector <Complex> root;
vector <int> revers;
vector <Complex> fftA, fftB;
//vector <int> root, revers, fftA, fftB;
};
}
```

2.6 OR-XOR-AND-свёртки

```
class Convolution {
    using Int = int;
public:
    Convolution(int _n) : n(_n), size(1 << _n) {
        helpA.resize(size), helpB.resize(size);
    }
    // OR -- (1 0), REV -- ( 1 0)
              (1 1)
    //
                              (-1\ 1)
    // AND -- (1 1), REV -- (1 -1)
              (0 1)
                             (0 \ 1)
    //
    // XOR -- (1 1), REV -- (1 1), /= size
              (1 - 1)
                            (1 - 1)
    vector <Int> convolution(const vector <Int> &A, const vector <Int> &B) {
        for (int i = 0; i < size; i++) helpA[i] = A[i];</pre>
        for (int i = 0; i < size; i++) helpB[i] = B[i];</pre>
        transform(helpA);
        transform(helpB);
        for (int i = 0; i < size; i++) helpA[i] = helpA[i] * helpB[i];</pre>
        rev_transform(helpA);
        return helpA;
    }
private:
    vector <Int> helpA, helpB;
    int n, size;
};
}
2.7
      Суффиксное дерево
namespace SuffixTree {
struct Position {
int vertex, shift;
const int ALPHABET = 26;
class SuffixTree {
public:
SuffixTree(const vector <int> &s) {
    str = s;
    int n = (int) str.size();
    str_bounds.resize(2 * n, mp(0, 0)), suflink.resize(2 * n, -1), parent.resize(2 * n, mp(-1, -1));
    for (int i = 0; i < ALPHABET; i++) next_step[i].resize(2 * n, -1);</pre>
    quant++;
    int root = 0;
    str_bounds[root] = mp(0, -1);
    suflink[root] = root;
    Position cur = {root, 0};
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        int symb = str[i];
        bool do_move = true;
        Position old = \{-1, -1\};
        while (!can_move(cur, symb)) {
            if (cur.vertex == root) do_move = false;
            cur = create_edge(cur, symb, i, n - 1);
            if (old.vertex != -1) suflink[old.vertex] = cur.vertex;
            old = cur;
            cur = jump_suflink(cur);
        }
        if (old.vertex != -1) suflink[old.vertex] = cur.vertex;
        if (do_move) cur = move_next(cur, symb);
    }
}
```

```
bool can_move(Position cur, int symb) const {
    if (cur.shift == 0) return next_step[symb][cur.vertex] != -1;
    else {
        int next_symb = str[str_bounds[cur.vertex].x + cur.shift];
        return next_symb == symb;
    }
}
Position create_edge(Position cur, int symb, int lef, int rig) {
    if (cur.shift != 0) {
        quant++;
        int mid_vertex = quant - 1;
        parent[mid_vertex] = parent[cur.vertex];
        next_step[parent[mid_vertex].x][parent[mid_vertex].y] = mid_vertex;
        int next_symb = str[str_bounds[cur.vertex].x + cur.shift];
        parent[cur.vertex] = mp(next_symb, mid_vertex);
        next_step[next_symb][mid_vertex] = cur.vertex;
        str_bounds[mid_vertex] = mp(str_bounds[cur.vertex].x, str_bounds[cur.vertex].x + cur.shift - 1);
        str_bounds[cur.vertex] = mp(str_bounds[cur.vertex].x + cur.shift, str_bounds[cur.vertex].y);
        cur = {mid_vertex, 0};
   }
    quant++;
    int new_vertex = quant - 1;
   next_step[symb][cur.vertex] = new_vertex;
    parent[new_vertex] = mp(symb, cur.vertex);
    str_bounds[new_vertex] = mp(lef, rig);
    return cur;
Position jump_suflink(Position cur) const {
    int lef = 0, rig = 0;
    if (cur.shift == 0) {
        if (suflink[cur.vertex] != -1) return {suflink[cur.vertex], 0};
        lef = str_bounds[cur.vertex].x, rig = str_bounds[cur.vertex].y;
   } else {
        lef = str_bounds[cur.vertex].x, rig = str_bounds[cur.vertex].x + cur.shift - 1;
    if (parent[cur.vertex].y == 0) lef++;
   Position new_cur = {suflink[parent[cur.vertex].y], 0};
    int tek = lef;
    while (tek <= rig) {
        int next_vert = next_step[str[tek]][new_cur.vertex];
        if (str_bounds[next_vert].y - str_bounds[next_vert].x + 1 <= rig - tek + 1) {
            tek += str_bounds[next_vert].y - str_bounds[next_vert].x + 1;
            new_cur = {next_vert, 0};
        } else {
            new_cur = {next_vert, rig - tek + 1};
            tek = rig + 1;
        }
    }
    return new_cur;
Position move_next(Position cur, int symb) const {
    if (cur.shift == 0) {
        int next_vert = next_step[symb][cur.vertex];
        if (str_bounds[next_vert].y == str_bounds[next_vert].x) return {next_vert, 0};
        else return {next_vert, 1};
        if (str_bounds[cur.vertex].y - str_bounds[cur.vertex].x == cur.shift) return {cur.vertex, 0};
        else return {cur.vertex, cur.shift + 1};
    }
}
private:
```

```
int quant = 0;
vector <int> str;
vector <pair <int, int> > str_bounds, parent;
vector <int> next_step[ALPHABET + 3], suflink;
};
}
      Суффиксный автомат
namespace SuffixAutomaton {
const int ALPHABET = 26;
class SuffixAutomaton {
public:
SuffixAutomaton(const vector <int> &s) {
    int n = (int) s.size();
    int max_states = max(2 * n - 1, 5);
    len.resize(max_states, 0), suflink.resize(max_states, -1);
    for (int i = 0; i < ALPHABET; i++) next_step[i].resize(max_states, -1);</pre>
    int root = 0;
    quant++;
    int cur = root;
    for (int x : s) cur = add_symbol(cur, x);
    last_vert = cur;
int add_symbol(int last, int c) {
    quant++;
    int cur = quant - 1;
    len[cur] = len[last] + 1;
    int p = last;
    while (p != -1 \&\& next_step[c][p] == -1) {
        next_step[c][p] = cur;
        p = suflink[p];
    }
    if (p == -1) {
        suflink[cur] = 0;
        return cur;
    int q = next_step[c][p];
    if (len[q] == len[p] + 1) {
        suflink[cur] = q;
        return cur;
    quant++;
    int clone = quant - 1;
    len[clone] = len[p] + 1;
    while (p != -1 \&\& next_step[c][p] == q) {
        next_step[c][p] = clone;
        p = suflink[p];
    for (int i = 0; i < ALPHABET; i++) next_step[i][clone] = next_step[i][q];</pre>
    suflink[clone] = suflink[q];
    suflink[q] = clone;
    suflink[cur] = clone;
    return cur;
}
private:
int quant = 0, last_vert = 0;
vector <int> len, suflink;
vector <int> next_step[ALPHABET + 3];
};
}
```

2.9 Два китайца

```
namespace TwoChinese {
struct Edge {
int from, to, weight;
};
class TwoChinese {
public:
TwoChinese(int _n, const vector <Edge> &_edges, int _root) : n(_n), edges(_edges), root(_root) {
    \label{local_control_control} & \texttt{komp.resize(n)}\,,\;\; \texttt{metka.resize(n)}\,,\;\; \texttt{in\_edges.resize(n)}\,; \\ \\ &
    delta.resize(n), parent.resize(n), used.resize(n), finish.resize(n);
    for (int i = 0; i < n; i++) metka[i] = i, komp[i].pb(i);</pre>
    for (int i = 0; i < (int) edges.size(); i++)</pre>
        in_edges[edges[i].to].insert(mp(edges[i].weight, i));
    finish[root] = true;
    for (int vert = 0; vert < n; vert++)</pre>
        if (!finish[vert]) {
            path.clear();
            build_path(metka[vert], -1);
    for (int i = 0; i < n; i++)
        if (i != root) total += edges[parent[i]].weight;
void build_path(int v, int last) {
    path.pb(mp(v, last));
    used[v] = true;
    while (metka[edges[in_edges[v].begin()->y].from] == v)
        in_edges[v].erase(in_edges[v].begin());
    delta[v] = in_edges[v].begin()->x;
    int num = in_edges[v].begin()->y;
    int u = metka[edges[num].from];
    if (finish[u]) {
        for (const auto &[v0, nm] : path)
             for (int u0 : komp[v0])
                 finish[u0] = true;
        path.pb(mp(u, num));
        for (int i = 0; i < (int) path.size() - 1; i++)
            parent[path[i].x] = path[i + 1].y;
        return;
    }
    if (!used[u]) {
        build_path(u, num);
        return;
    vector <pair <int, int> > cycle;
    int new_vert = u;
    while (true) {
        pair <int, int> A = path.back();
        cycle.pb(A);
        path.pop_back();
        if ((int) komp[A.x].size() > (int) komp[new_vert].size()) new_vert = A.x;
        if (A.x == u) break;
    }
    int old = cycle.back().y;
    cycle.back().y = num;
    vector <pair <int, int> > otkat;
    for (const auto &[v0, nm] : cycle) {
        if (v0 == new_vert) continue;
        for (int u0 : komp[v0]) {
             otkat.pb(mp(u0, metka[u0]));
            metka[u0] = new_vert, komp[new_vert].pb(u0);
        }
```

```
for (const auto &[w, nums] : in_edges[v0])
            in_edges[new_vert].insert(mp(w - delta[v0] + delta[new_vert], nums));
    }
    build_path(new_vert, old);
    int need = parent[new_vert];
    for (int i = 0; i < (int) cycle.size() - 1; i++)</pre>
        parent[cycle[i + 1].x] = cycle[i].y;
    parent[cycle[0].x] = cycle.back().y;
    while (!otkat.empty()) {
        pair <int, int> A = otkat.back();
        otkat.pop_back();
        metka[A.x] = A.y;
    parent[metka[edges[need].to]] = need;
}
private:
int n;
vector <Edge> edges;
int root;
11 \text{ total} = 0;
vector <int> parent, metka;
vector <vector <int> > komp;
vector <11> delta;
vector <set <pair <11, int> > > in_edges;
vector <bool> finish, used;
vector <pair <int, int> > path;
};
}
       Сжатие соцветий
namespace GeneralMatching {
class GeneralMatching {
public:
GeneralMatching(int _n, const vector <vector <int> > &_g) : n(_n), g(_g) {
    match.resize(n, -1), used.resize(n), base.resize(n), parent.resize(n), blossom.resize(n);
    color.resize(n);
    for (int v = 0; v < n; v++)
        for (int u : g[v])
            if (match[v] == -1 \&\& match[u] == -1)
                match[v] = u, match[u] = v;
    for (int v = 0; v < n; v++)
        if (match[v] == -1)
            find_path(v);
void mark_path(int v, int b, int pr) {
    while (base[v] != b) {
        blossom[base[v]] = blossom[base[match[v]]] = true;
        parent[v] = pr, pr = match[v], v = parent[pr];
    }
}
int lca(int a, int b) {
    color_count++;
    for (a = base[a]; match[a] != -1; a = base[parent[match[a]]]) color[a] = color_count;
    for (b = base[b]; a != b && color[b] != color_count; b = base[parent[match[b]]]);
    return b;
}
void find_path(int root) {
    for (int i = 0; i < n; i++)
        base[i] = i, used[i] = 0, parent[i] = -1;
    queue <int> qu;
```

```
qu.push(root), used[root] = true;
    while (!qu.empty()) {
        int v = qu.front();
        qu.pop();
        for (int u : g[v]) {
            if (base[u] == base[v] || match[v] == u) continue;
            if (u != root && match[u] == -1) {
                while (u != -1) {
                    int old = match[v];
                    match[u] = v, match[v] = u;
                    u = old, v = parent[old];
                }
                return;
            }
            if (u == root || parent[match[u]] != -1) {
                int curbase = lca(v, u);
                for (int i = 0; i < n; i++) blossom[i] = false;
                mark_path(v, curbase, u);
                mark_path(u, curbase, v);
                for (int i = 0; i < n; i++)
                    if (blossom[base[i]]) {
                        base[i] = curbase;
                        if (!used[i]) qu.push(i), used[i] = true;
            } else if (parent[u] == -1) {
                parent[u] = v, u = match[u];
                qu.push(u), used[u] = true;
            }
        }
   }
}
vector <int> matching() const {
   return match;
private:
int n;
vector <vector <int> > g;
vector <int> match, base, parent;
vector <bool> used, blossom;
int color_count = 0;
vector <int> color;
};
}
       Дерево доминаторов
namespace DominatorsTree {
const int H = 20;
class DominatorsTree {
public:
void dfs(int v) {
   renum[v] = timer++;
   revnum.pb(v);
   for (int u : g[v])
        if (renum[u] == -1) {
            dfs(u);
            sons[v].pb(u);
        }
   return;
}
```

int find_parent(int v) {

```
if (v == parent[v]) return v;
    int p = parent[v];
    parent[v] = find_parent(p);
    min_sdom[v] = min(min_sdom[v], min_sdom[p]);
    return parent[v];
}
int get_minimum(int v) {
    find_parent(v);
    return min_sdom[v];
}
void unions(int a, int b) {
    parent[b] = a;
    return;
}
void dfsik(int v, int pr) {
    dv[0][v] = mp(pr, v);
    for (int i = 1; i <= H; i++)
        if (dv[i - 1][v].x != -1) {
            dv[i][v].x = dv[i - 1][dv[i - 1][v].x].x;
            int a = dv[i - 1][v].y;
            int b = dv[i - 1][dv[i - 1][v].x].y;
            if (sdom[a] > sdom[b]) swap(a, b);
            dv[i][v].y = a;
        else break;
    if (pr != -1) {
        int cur = v, mn = v;
        for (int i = H; i >= 0; i--)
            if (dv[i][cur].x != -1 \&\& renum[dv[i][cur].x] >= sdom[v]) {
                int a = dv[i][cur].y;
                if (sdom[a] < sdom[mn]) mn = a;</pre>
                cur = dv[i][cur].x;
        if (sdom[v] == sdom[mn]) dom[v] = sdom[v];
        else dom[v] = dom[mn];
    }
    for (int u : sons[v])
        dfsik(u, v);
    return;
}
DominatorsTree(int n, const vector <vector <int> > _g, int start) : g(_g) {
    rev.resize(n), sons.resize(n);
    renum.resize(n, -1), dom.resize(n, -1), sdom.resize(n, n);
    for (int v = 0; v < n; v++)
        for (int u : g[v])
            rev[u].pb(v);
    dfs(start);
    parent.resize(n), min_sdom.resize(n);
    for (int i = 0; i < n; i++) parent[i] = i;
    for (int i = (int) revnum.size() - 1; i >= 0; i--) {
        int v = revnum[i];
        for (int u : rev[v]) {
            if (renum[u] == -1 \mid \mid u == v) continue;
            if (renum[u] < i) sdom[v] = min(sdom[v], renum[u]);</pre>
            else sdom[v] = min(sdom[v], get_minimum(u));
        min_sdom[v] = sdom[v];
        for (int u : sons[v])
            unions(v, u);
    }
    sdom[start] = 0;
```

```
for (int i = 0; i <= H; i++) dv[i].resize(n);</pre>
    dfsik(start, -1);
    for (int i = 0; i < n; i++)
        if (dom[i] != -1) dom[i] = revnum[dom[i]];
vector <int> dominator_tree() const {
    return dom;
private:
vector <vector <int> > g, rev, sons;
vector <int> dom, sdom;
vector <int> renum, revnum;
int timer = 0;
vector <int> parent, min_sdom;
vector <pair <int, int> > dv[H + 2];
};
}
       Dynamic CHT
struct Line {
    ll k, m, p;
    bool operator < (const Line &o) const { return k < o.k; }</pre>
    bool operator < (11 x) const { return p < x; }</pre>
};
struct LineContainer : multiset<Line, less<>>> {
    // (for doubles, use inf = 1/.0, div(a,b) = a/b)
    static const ll inf = LLONG_MAX;
    ll div(ll a, ll b) { // floored division
        return a / b - ((a \hat{} b) < 0 && a \% b);
    bool isect(iterator x, iterator y) {
        if (y == end()) return x -> p = inf, 0;
        if (x->k == y->k) x->p = x->m > y->m ? inf : -inf;
        else x->p = div(y->m - x->m, x->k - y->k);
        return x->p >= y->p;
    }
    void add(ll k, ll m) {
        auto z = insert(\{k, m, 0\}), y = z++, x = y;
        while (isect(y, z)) z = erase(z);
        if (x != begin() \&\& isect(--x, y)) isect(x, y = erase(y));
        while ((y = x) != begin() \&\& (--x)->p >= y->p)
            isect(x, erase(y));
    }
    11 query(11 x) {
        assert(!empty());
        auto 1 = *lower_bound(x);
        return l.k * x + l.m;
    }
};
       Пересечение матроидов
2.13
// check(ctaken, 1) -- first matroid
// check(ctaken, 2) -- second matroid
vector<char> taken(m);
```

```
while (1) {
    vector<vector<int>> e(m);
    for (int i = 0; i < m; i++) {
        for (int j = 0; j < m; j++) {
            if (taken[i] && !taken[j]) {
                auto ctaken = taken;
                ctaken[i] = 0;
                ctaken[j] = 1;
                if (check(ctaken, 2)) {
                    e[i].push_back(j);
                }
            }
            if (!taken[i] && taken[j]) {
                auto ctaken = taken;
                ctaken[i] = 1;
                ctaken[j] = 0;
                if (check(ctaken, 1)) {
                    e[i].push_back(j);
            }
        }
        }
    vector<int> type(m);
    // 0 -- cant, 1 -- can in \2, 2 -- can in \1
   for (int i = 0; i < m; i++) {
        if (!taken[i]) {
            auto ctaken = taken;
            ctaken[i] = 1;
            if (check(ctaken, 2)) type[i] |= 1;
        }
        if (!taken[i]) {
            auto ctaken = taken;
            ctaken[i] = 1;
            if (check(ctaken, 1)) type[i] |= 2;
   }
   vector<int> w(m);
    for (int i = 0; i < m; i++) {
        w[i] = taken[i] ? ed[i].c : -ed[i].c;
   vector<pair<int, int>> d(m, {INF, 0});
   for (int i = 0; i < m; i++) {
        if (type[i] & 1) d[i] = {w[i], 0};
   }
    vector<int> pr(m, -1);
    while (1) {
        vector<pair<int, int>> nd = d;
        for (int i = 0; i < m; i++) {
            if (d[i].first == INF) continue;
            for (int to : e[i]) {
                if (nd[to] > make_pair(d[i].first + w[to], d[i].second + 1)) {
                    nd[to] = make_pair(d[i].first + w[to], d[i].second + 1);
                    pr[to] = i;
            }
        if (d == nd) break;
        d = nd;
   }
    int v = -1;
   for (int i = 0; i < m; i++) {
```

```
if ((d[i].first < INF && (type[i] & 2)) && (v == -1 || d[i] < d[v])) v = i;
   }
   if (v == -1) break;
   while (v != -1) {
        sum += w[v];
        taken[v] ^= 1;
        v = pr[v];
    ans[--cnt] = sum;
}
2.14
      Быстрый ввод-вывод
#include <cstdio>
/** Interface */
inline int readChar();
template <class T = int> inline T readInt();
template <class T> inline void writeInt( T x, char end = 0 );
inline void writeChar( int x );
inline void writeWord( const char *s );
/** Read */
static const int buf_size = 4096;
inline int getChar() {
    static char buf[buf_size];
   static int len = 0, pos = 0;
    if (pos == len) pos = 0, len = fread(buf, 1, buf_size, stdin);
    if (pos == len) return -1;
   return buf[pos++];
}
inline int readChar() {
    int c = getChar();
    while (c \leq 32)
        c = getChar();
   return c;
template <class T>
inline T readInt() {
    int s = 1, c = readChar();
   T x = 0;
   if (c == '-')
        s = -1, c = getChar();
    while ('0' <= c && c <= '9')
        x = x * 10 + c - '0', c = getChar();
   return s == 1 ? x : -x;
}
/** Write */
static int write_pos = 0;
static char write_buf[buf_size];
inline void writeChar( int x ) {
    if (write_pos == buf_size)
        fwrite(write_buf, 1, buf_size, stdout), write_pos = 0;
    write_buf[write_pos++] = x;
}
template <class T>
inline void writeInt( T x, char end ) {
    if (x < 0)
        writeChar('-'), x = -x;
```

```
char s[24];
    int n = 0;
    while (x \mid | !n)
        s[n++] = '0' + x % 10, x /= 10;
    while (n--)
        writeChar(s[n]);
    if (end)
        writeChar(end);
}
inline void writeWord( const char *s ) {
    while (*s)
        writeChar(*s++);
}
struct Flusher {
    ~Flusher() {
        if (write_pos)
            fwrite(write_buf, 1, write_pos, stdout), write_pos = 0;
} flusher;
// cin - 3.02, scanf - 1.2, cin+sync - 0.71
// fastRead getchar - 0.53, fastRead fread - 0.15
       Пересечение полуплоскостей
2.15
namespace Halfplane
// bounding box ~ MAXC^3
const 11 INF = (11) 1e18;
const ld EPS = 1e-9;
struct Halfplane
    // Ax + By + C >= 0
    int A, B;
    11 C;
    bool outside(pair <ld, ld> point) const {
        return A * point.x + B * point.y + C < -EPS;</pre>
    bool operator < (const Halfplane &other) const {</pre>
        bool fl1 = (B > 0) \mid \mid (B == 0 \&\& A > 0);
        bool fl2 = (other.B > 0) || (other.B == 0 && other.A > 0);
        if (fl1 != fl2) return fl1;
        11 v = vecs(mp(A, B), mp(other.A, other.B));
        if (v != 0) return v > 0;
        return 1.0 * C / sqrtl((11) A * A + (11) B * B) < 1.0 * other.C / sqrtl((11) other.A * other.A + (1
    }
};
pair <ld, ld> intersect(Halfplane L1, Halfplane L2) {
    11 X = L2.B * L1.C - L1.B * L2.C;
    11 Y = L1.A * L2.C - L2.A * L1.C;
    11 Z = (11) L2.A * L1.B - (11) L1.A * L2.B;
    return mp(1.0 * X / Z, 1.0 * Y / Z);
vector <pair <1d, 1d> > intersection(const vector <Halfplane> &halfplanes) {
    /*vector <Halfplane> bounding_box = {
        \{0, 1, INF\},\
        \{-1, 0, INF\},\
        \{0, -1, INF\},\
        {1, 0, INF},
    };*/
```

```
vector <Halfplane> hp = halfplanes;
    //hp.insert(hp.end(), bounding_box.begin(), bounding_box.end());
    sort(hp.begin(), hp.end());
   deque <Halfplane> dq;
    for (const Halfplane &h : hp) {
        while ((int) dq.size() >= 2 && h.outside(intersect(dq.rbegin()[0], dq.rbegin()[1]))) dq.pop_back();
        while ((int) dq.size() >= 2 && h.outside(intersect(dq[0], dq[1]))) dq.pop_front();
        if (!dq.empty() \&\& vecs(mp(h.A, h.B), mp(dq.back().A, dq.back().B)) == 0)
        {
            if (scal(mp(h.A, h.B), mp(dq.back().A, dq.back().B)) < 0) return \{\};
        }
        dq.pb(h);
   }
   while ((int) dq.size() > 2 && dq[0].outside(intersect(dq.rbegin()[0], dq.rbegin()[1]))) dq.pop_back();
    while ((int) dq.size() > 2 && dq.back().outside(intersect(dq[0], dq[1]))) dq.pop_front();
    if ((int) dq.size() < 3) return {};</pre>
    vector <pair <ld, ld> > result((int) dq.size());
    for (int i = 0; i < (int) dq.size(); i++) {
        int nxt = (i + 1) % (int) dq.size();
        if (vecs(mp(dq[i].A, dq[i].B), mp(dq[nxt].A, dq[nxt].B)) <= 0) return {};
        result[i] = intersect(dq[i], dq[nxt]);
   }
   return result;
}
}
       Симплекс-метод
2.16
#pragma once
/* Thanks to Um_nik! problem: x \ge 0 and A x \le b
 * returns: [inf if unbounded above]; [-inf if infeasible] [max (cT x) otherwise]
*/
template<class db>
struct Simplex {
    using VD = vector<db>;
    using VVD = vector<VD>;
    // EPS = 1e-7 for float, EPS = 1e-12 for double
    const db EPS, INF = numeric_limits<db>::infinity();
    int m, n; vi B, N; VVD D;
    Simplex(const VVD& A, const VD& b, const VD& c, db eps) : m(b.size()), n(c.size()), B(m), N(n + 1, -1),
        for (int i = 0; i < m; ++i) {
            copy(A[i].begin(), A[i].end(), D[i].begin());
            B[i] = n + i;
            D[i][n] = -1;
            D[i][n + 1] = b[i];
        }
        for (int j = 0; j < n; ++j) {
            N[j] = j;
            D[m][j] = -c[j];
        D[m + 1][n] = 1;
    void pivot(int r, int s) {
        for (int i = 0; i < m + 2; ++i) if (i != r)
            for (int j = 0; j < n + 2; ++j) if (j != s)
                D[i][j] -= D[r][j] * D[i][s] / D[r][s];
            for (int j = 0; j < n + 2; ++j) if (j != s)
```

```
D[r][j] /= D[r][s];
            for (int i = 0; i < m + 2; ++i) if (i != r)
                D[i][s] /= -D[r][s];
            D[r][s] = 1. / D[r][s];
            swap(B[r], N[s]);
    bool simplex(int p) {
        int x = m + (p == 1);
        while (true) {
            int s = -1; db v = -1;
            for (int j = 0; j \le n; ++j) {
                if (p == 2 \&\& N[j] == -1) continue;
                db q = 0;
                for (int k = 0; k \le m; ++k)
                    q += pow(D[k][j], 2);
                q = max(q, EPS);
                db vj = D[x][j] / sqrt(q);
                if (s == -1 \mid | mp(vj, N[j]) < mp(v, N[s])) s = j, v = vj;
            }
            if (D[x][s] >= -EPS) return true;
            int r = -1;
            for (int i = 0; i < m; ++i) if (D[i][s] > EPS)
                if (r == -1 \mid | mp(D[i][n + 1] / D[i][s], B[i]) < mp(D[r][n + 1] / D[r][s], B[r])) r = i;
            if (r == -1) return false;
            pivot(r, s);
        }
    }
    db solve(VD& x) {
        int r = 0;
        for (int i = 1; i < m; ++i) if (D[i][n + 1] < D[r][n + 1]) r = i;
        if (D[r][n + 1] \le -EPS) {
            pivot(r, n);
            if (!simplex(1) \mid \mid D[m + 1][n + 1] < -EPS) return -INF;
            for (int i = 0; i < m; ++i) if (B[i] == -1) {
                int s = -1;
                for (int j = 0; j \le n; ++j)
                    if (s == -1 \mid | mp(D[i][j], N[j]) < mp(D[i][s], N[s])) s = j;
                pivot(i, s);
            }
        }
        if (!simplex(2)) return INF;
        x = VD(n);
        for (int i = 0; i < m; ++i) if (B[i] < n)
            x[B[i]] = D[i][n + 1];
        return D[m][n + 1];
    }
};
       Дерево палиндромов
struct PalindromeAutomaton {
    int alpha;
    char a0;
    vi length, occurences, suflink;
    vvi go;
    int n() const {
        return length.size();
    PalindromeAutomaton(const int alpha, const char a0, const string& s,
                        const int count_occurences_starting_with) :
            alpha(alpha), a0(a0), length{-1, 0}, occurrences{0, 0}, suflink{-1, 0}, go(2, vi(alpha, -1)) {
```

```
int state = 1;
        for (int symbol_index = 0; symbol_index < ssize(s); ++symbol_index)</pre>
            state = add_symbol(s, state, symbol_index, symbol_index >= count_occurences_starting_with);
    }
    int add_symbol(const string& s, int state, int symbol_index, bool count_occurences) {
        int symbol = s[symbol_index] - a0;
        while (s[symbol_index] != s[symbol_index - 1 - length[state]])
            state = suflink[state];
        if (go[state][symbol] == -1) {
            go[state][symbol] = n();
            length.push_back(length[state] + 2);
            occurences.push_back(0);
            suflink.push_back(1);
            go.push_back(vi(alpha, -1));
            if (state) {
                int current_state = state;
                do {
                    current_state = suflink[current_state];
                } while (s[symbol_index] != s[symbol_index - 1 - length[current_state]]);
                suflink.back() = go[current_state][symbol];
            }
        }
        int new_state = go[state][symbol];
        if (count_occurences) {
            ++occurences[new_state];
        return new_state;
   }
    int recalculate_occurences(int max_length) {
        int ans = 0;
        for (int i = n() - 1; i \ge 2; --i) {
            occurences[suflink[i]] = sum(occurences[suflink[i]], occurences[i]);
            if (length[i] <= max_length)</pre>
                ans = sum(ans, prod(length[i], prod(occurences[i], occurences[i])));
        return ans;
    }
};
```

```
Сумма линейных функций по моду- #define SZ 233333
                                                     const int MOD=1e9+7; //or any prime
                                                     11 qp(11 a,11 b)
// sum(i=0..n-1) (a + b * i) div m
ll solve(ll n, ll a, ll b, ll m) {
                                                     11 x=1; a%=MOD;
    if (b == 0)
                                                     while(b)
       return n * (a / m);
    if (a >= m)
                                                     if(b&1) x=x*a\%MOD;
       return n * (a / m) + solve(n, a % m, b, m); a=a*a\%MOD; b>>=1;
    if (b >= m)
                                                     }
       return n * (n - 1) / 2 * (b / m) +
                                                     return x;
                 solve(n, a, b % m, m);
    return solve((a + b * n) / m,
                                                     namespace linear_seq {
                       (a + b * n) % m, m, b);
                                                     inline vector<int> BM(vector<int> x)
}
                                                     //ls: (shortest) relation sequence
2.19
       Венгерка
                                                         // (after filling zeroes) so far
                                                     //cur: current relation sequence
// graph matrix - a[][]
                                                     vector<int> ls,cur;
// 1-indexation
                                                     //lf: the position of ls (t')
// p - matching
                                                     //ld: delta of ls (v')
vector<int> u (n+1), v (m+1);
                                                     int lf,ld;
vector<int> p (m+1), way (m+1);
                                                     for(int i=0;i<int(x.size());++i)</pre>
for (int i=1; i<=n; ++i) {
                                                     {
    p[0] = i;
                                                     11 t=0;
    int j0 = 0;
                                                     //evaluate at position i
    vector<int> minv (m+1, INF);
                                                     for(int j=0;j<int(cur.size());++j)</pre>
    vector<char> used (m+1, false);
                                                     t=(t+x[i-j-1]*(ll)cur[j])%MOD;
    do {
                                                     if((t-x[i])%MOD==0) continue; //good so far
        used[j0] = true;
                                                     //first non-zero position
        int i0 = p[j0], delta = INF, j1;
                                                     if(!cur.size())
        for (int j=1; j<=m; ++j)
            if (!used[j]) {
                                                     cur.resize(i+1);
                int cur = a[i0][j]-u[i0]-v[j];
                                                     lf=i; ld=(t-x[i])%MOD;
                if (cur < minv[j]) {</pre>
                                                     continue;
                    minv[j] = cur;
                                                     }
                    way[j] = j0;
                                                     //cur=cur-c/ld*(x[i]-t)
                }
                                                     11 k=-(x[i]-t)*qp(1d,MOD-2)%MOD/*1/1d*/;
                if (minv[j] < delta) {</pre>
                                                     vector<int> c(i-lf-1); //add zeroes in front
                    delta = minv[j];
                                                     c.pb(k);
                     j1 = j;
                                                     for(int j=0;j<int(ls.size());++j)</pre>
                                                     c.pb(-ls[j]*k%MOD);
            }
                                                     if(c.size()<cur.size()) c.resize(cur.size());</pre>
        for (int j=0; j \le m; ++j)
                                                     for(int j=0;j<int(cur.size());++j)</pre>
            if (used[j]) {
                                                     c[j]=(c[j]+cur[j])%MOD;
                u[p[j]] += delta;
                                                     //if cur is better than ls, change ls to cur
                v[j] -= delta;
                                                     if(i-lf+(int)ls.size()>=(int)cur.size())
            }
                                                     ls=cur,lf=i,ld=(t-x[i])%MOD;
                                                     cur=c;
                minv[j] -= delta;
        j0 = j1;
                                                     for(int i=0;i<int(cur.size());++i)</pre>
    } while (p[j0] != 0);
                                                     cur[i]=(cur[i]%MOD+MOD)%MOD;
    do {
                                                     return cur;
        int j1 = way[j0];
        p[j0] = p[j1];
                                                     int m; //length of recurrence
        j0 = j1;
                                                     //a: first terms, h: relation
    } while (j0);
                                                     11 a[SZ],h[SZ],t_[SZ],s[SZ],t[SZ];
}
                                                     //calculate p*q mod f
                                                     inline void mull(ll*p,ll*q)
```

for(int i=0;i<m+m;++i) t_[i]=0;

2.20 Берликамп

#define pb push_back

```
for(int i=0;i<m;++i) if(p[i])</pre>
for(int j=0;j<m;++j)</pre>
t_{[i+j]}=(t_{[i+j]}+p[i]*q[j])%MOD;
for(int i=m+m-1;i>=m;--i)
        if(t_[i])
//miuns t_{i-m}(x^m-\sum_{j=0}^{m-1})
        // x^{m-j-1}h_{j}
for(int j=m-1;~j;--j)
t_{i-j-1}=(t_{i-j-1}+t_{i})%MOD;
for(int i=0;i<m;++i) p[i]=t_[i];
inline ll calc(ll K)
for(int i=m;~i;--i)
s[i]=t[i]=0;
//init
s[0]=1; if(m!=1) t[1]=1; else t[0]=h[0];
//binary-exponentiation
while(K)
if(K&1) mull(s,t);
mull(t,t); K>>=1;
}
ll su=0;
for(int i=0;i<m;++i) su=(su+s[i]*a[i])%MOD;</pre>
return (su%MOD+MOD)%MOD;
inline int work(vector<int> x,ll n)
if(n<int(x.size())) return x[n];</pre>
vector<int> v=BM(x); m=v.size(); if(!m) return 0;
for(int i=0;i<m;++i) h[i]=v[i],a[i]=x[i];
return calc(n);
}
}
using linear_seq::work;
int main()
{
    vector<int> x = \{1, 2, 4, 8, 16\};
    for (int i = 0; i < 10; i++)
        cout << work(x, i) << endl;</pre>
}
```

2.21 Правила

- 1. Перед написанием кода проверить решение на сэмплах
- 2. Если задача неочевидная, рассказать решение другому перед написанием, подумать над тестами перед написанием.
- 3. В первый час 5 минут на исправление бага. Во второй час 10. В третий час 15.
- 4. После 3 неправильных посылок необходимо обсудить с кем-то решение и провести полное тестирование перед посылкой.
- 5. В первой половине контеста скипать задачу, если ничего не получается 15 минут.
- 6. Все задачи должны быть кем-то прочитаны в первые полтора часа.
- 7. Если кто-то уже прочитал задачу с длинной легендой и не занят, то узнай условие у него вместо того, чтобы читать самому, если он уверен, что правильно понял задачу.
- 8. В табличке отмечать краткое описание задачи в пару слов.
- 9. Через 3,5 часа все должны знать все несданные задачи.
- 10. Перед написанием адовой жести надо пообмениваться идеями по остальным задачам с остальными.
- 11. Пытаться применять стандартные трюки, решать более простые версии задачи.
- 12. 30 секунд ни на что не влияют, можно остановиться и подумать над происходящим.
- 13. Если придумал решение, но не можешь сейчас написать, продумай детали, проверь, все ли правильно.
- 14. Если не решается, посмотри на тесты, попридумывать тесты, возможно, ты не видишь какую-то очевидную вещь.
- 15. Если ты думал, что уже точно доказал свое решение, а после этого вылез еще какой-то случай/баг, то надо рассказать решение другому / не подходить к компу еще 15 минут.
- 16. Когда в конце контеста кто-то пишет код, другой пока делает тесты, чекает, нет ли других случаев.
 - 17. После посылки минуту не чекать, зашло ли.



