

Matemáticas.

Material de referencia.

Índice

1. Fórmulas importantes.	2
1.1. Desarreglos	2
1.2. Números de Catalán	2
1.3. Números de Stirling	2
1.4. Números de Grundy	2
2. Big Numbers.	3
2.1. Implementación	3
3. Test de Primalidad.	6
3.1. Algoritmo de Miller-Rabin.	6
4. Factorización en primos.	8
4.1. Algoritmo de prueba por división.	8
5. Sistema de Ecuaciones Lineales.	10
5.1. Eliminación Gaussiana	10
6. Sistema de Congruencias Lineales.	12
6.1. Teorema Chino del Residuo.	12

1. Fórmulas importantes.

1.1. Desarreglos

Un desarreglo es una permutación donde ningún elemento aparece en su posición original. El número de desarreglos está dado por la fórmula recursiva

$$!n = (n-1)(!(n-1) + !(n-2)), \quad !0 = 1, !1 = 0$$

y por la fórmula cerrada

$$!n = n! \sum_{k=0}^n \frac{(-1)^k}{k!}.$$

1.2. Números de Catalán

Los números de Catalán cuentan: el número de expresiones con n pares de paréntesis correctamente balanceados; el número de caminos distintos sobre una cuadrícula de $n \times n$ que empiezan en la esquina inferior izquierda y terminan en la esquina superior derecha, constan solamente de movimientos hacia arriba y hacia la derecha, y nunca cruzan la diagonal; el número de triangulaciones de un polígono convexo de $n+2$ lados; entre otras cosas. Están dados por la fórmula recursiva

$$C_{n+1} = \sum_{i=0}^n C_i C_{n-i}, \quad C_0 = 1$$

y por la fórmula cerrada

$$C_n = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}.$$

1.3. Números de Stirling

Los números de Stirling de primer tipo cuentan el número de permutaciones con exactamente k ciclos disjuntos. Están dados por la fórmula recursiva

$$c(n+1, k) = nc(n, k) + c(n, k-1), \quad c(n, 0) = 0, c(n, n) = 1.$$

Los números de Stirling de segundo tipo cuentan el número de particiones de un conjunto de tamaño n en k subconjuntos no vacíos. Están dados por la fórmula recursiva

$$S(n+1, k) = kS(n, k) + S(n, k-1), \quad S(n, 0) = 0, S(n, n) = 1$$

y por la fórmula cerrada

$$S(n, k) = \frac{1}{k!} \sum_{i=0}^k (-1)^i \binom{k}{i} (k-i)^n.$$

1.4. Números de Grundy

Un juego por turnos entre dos jugadores es *normal* si el jugador que no pueda mover pierde, y es *imparcial* si en todo momento ambos jugadores disponen del mismo conjunto de movimientos.

El juego de *Nim* es un juego normal e imparcial en donde cada jugador debe escoger una pila y eliminar al menos un objeto de esa pila. Sean P_1, \dots, P_n los tamaños de cada pila. El jugador en turno tiene estrategia ganadora si y sólo si $P_1 \text{ xor } \dots \text{ xor } P_n \neq 0$.

El **Teorema de Sprague-Grundy** afirma que todo juego normal e imparcial es equivalente a un juego de Nim.

2. Big Numbers.

2.1. Implementación

```
1  #include <iostream>
2  #include <algorithm>
3  #include <utility>
4  using namespace std;
5
6  typedef string BigInteger;
7
8  //Regresa el i-esimo digito de derecha a izquierda de un numero.
9  int digit(const BigInteger &num, int i) {
10     if (i < num.size())
11         return num[num.size() - 1 - i] - '0';
12     return 0;
13 }
14
15 //Compara dos numeros y regresa: 1 si el primero es mayor; 0 si son iguales;
16 // -1 si el segundo es mayor.
17 int compareTo(const BigInteger &a, const BigInteger &b) {
18     for (int i = max(a.size(), b.size()) - 1; i >= 0; --i) {
19         if (digit(a, i) > digit(b, i))
20             return 1;
21         if (digit(b, i) > digit(a, i))
22             return -1;
23     }
24     return 0;
25 }
26
27 //Regresa la suma de dos numeros.
28 BigInteger sum(const BigInteger &a, const BigInteger &b) {
29     BigInteger ans;
30     int carry = 0;
31     for (int i = 0; i < max(a.size(), b.size()); ++i) {
32         carry += digit(a, i) + digit(b, i);
33         ans.push_back((carry % 10) + '0');
34         carry /= 10;
35     }
36     if (carry)
37         ans.push_back(carry + '0');
38     reverse(ans.begin(), ans.end());
39     return ans;
40 }
41
42 //Regresa la diferencia de dos numeros. El primer numero debe ser mayor o
43 // igual que el segundo.
44 BigInteger subtract(const BigInteger &a, const BigInteger &b) {
45     BigInteger ans;
46     int carry = 0;
47     for (int i = 0; i < a.size(); ++i) {
48         carry += digit(a, i) - digit(b, i);
49         if (carry >= 0) {
50             ans.push_back(carry + '0');
51             carry = 0;
52         }
53     }
```

```

51         else {
52             ans.push_back(carry + 10 + '0');
53             carry = -1;
54         }
55     }
56     while (ans.size() > 1 && ans.back() == '0')
57         ans.pop_back();
58     reverse(ans.begin(), ans.end());
59     return ans;
60 }
61
62 //Regresa el producto de dos numeros (BigInteger x int).
63 BigInteger multiply(const BigInteger &a, int b) {
64     if (b == 0)
65         return "0";
66     BigInteger ans;
67     int carry = 0;
68     for (int i = 0; i < a.size(); ++i) {
69         carry += digit(a, i) * b;
70         ans.push_back((carry % 10) + '0');
71         carry /= 10;
72     }
73     while (carry) {
74         ans.push_back((carry % 10) + '0');
75         carry /= 10;
76     }
77     reverse(ans.begin(), ans.end());
78     return ans;
79 }
80
81 //Regresa el producto de dos numeros (BigInteger x BigInteger).
82 BigInteger multiply(const BigInteger &a, const BigInteger &b) {
83     BigInteger ans;
84     for (int i = 0; i < b.size(); ++i)
85         ans = sum(ans, multiply(a, digit(b, i)).append(i, '0'));
86     return ans;
87 }
88
89 //Regresa el cociente y el residuo de la division (BigInteger / int).
90 pair<BigInteger, int> divide(const BigInteger &a, int b) {
91     pair<BigInteger, int> ans;
92     for (int i = a.size() - 1; i >= 0; --i) {
93         ans.second = 10*ans.second + digit(a, i);
94         if (!ans.first.empty() || ans.second >= b || i == 0)
95             ans.first.push_back((ans.second / b) + '0');
96         ans.second %= b;
97     }
98     return ans;
99 }
100
101 //Regresa el cociente y el residuo de la division (BigInteger / BigInteger).
102 pair<BigInteger, BigInteger> divide(const BigInteger &a, const BigInteger &b)
103 {
104     pair<BigInteger, BigInteger> ans;
105     BigInteger table[10];
106     for (int i = 0; i < 10; ++i)

```

```
106         table[i] = multiply(b, i);
107     for (int i = a.size() - 1; i >= 0; --i) {
108         int q = 0;
109         ans.second.push_back(digit(a, i) + '0');
110         while (q < 9 && compareTo(ans.second, table[q + 1]) >= 0)
111             ++q;
112         if (!ans.first.empty() || q > 0 || i == 0)
113             ans.first.push_back(q + '0');
114         ans.second = subtract(ans.second, table[q]);
115     }
116     return ans;
117 }
118
119 int main() {
120     BigInteger a, b;
121     cin >> a >> b;
122
123     cout << a << " + " << b << " = " << sum(a, b) << '\n';
124     if (compareTo(a, b) >= 0)
125         cout << a << " - " << b << " = " << subtract(a, b) << '\n';
126     else
127         cout << b << " - " << a << " = " << subtract(b, a) << '\n';
128     cout << a << " * " << b << " = " << multiply(a, b) << '\n';
129     cout << a << " = " << b << " * " << divide(a, b).first << " + " << divide(
        a, b).second << '\n';
130
131     return 0;
132 }
```

Entrada	Salida
1894821	1894821 + 589613 = 2484434
589613	1894821 - 589613 = 1305208
	1894821 * 589613 = 1117211094273
	1894821 = 589613 * 3 + 125982

3. Test de Primalidad.

Decimos que un entero positivo p es primo si tiene exactamente dos divisores distintos: 1 y p .

3.1. Algoritmo de Miller-Rabin.

```

1  #include <iostream>
2  #include <random>
3  using namespace std;
4
5  //Regresa base^expo %mod.
6  long long power(__int128 base, long long expo, long long mod) {
7      if (expo == 0)
8          return 1;
9      else if (expo % 2)
10         return (base * power(base, expo - 1, mod)) % mod;
11     else {
12         __int128 p = power(base, expo / 2, mod);
13         return (p * p) % mod;
14     }
15 }
16
17 default_random_engine gen; //Generador de numeros aleatorios.
18
19 //Regresa false si n es compuesto y true si es probablemente primo.
20 bool MillerTest(long long n, long long d) {
21     uniform_int_distribution<long long> Rand(2, n - 2);
22
23     __int128 x = power(Rand(gen), d, n);
24     if (x == 1 || x == n - 1)
25         return true;
26
27     for (; d != n - 1; d *= 2) {
28         x = (x * x) % n;
29         if (x == 1)
30             return false;
31         if (x == n - 1)
32             return true;
33     }
34     return false;
35 }
36
37 //Ejecuta el Test de Miller-Rabin varias veces.
38 bool isProbablePrime(long long n, int attemps) {
39     if (n == 2 || n == 3)
40         return true;
41     if (n == 1 || n == 4)
42         return false;
43
44     long long d = n - 1;
45     while (d % 2 == 0)
46         d /= 2;
47
48     while (attemps--)
49         if (!MillerTest(n, d))

```

```
50         return false;
51     return true;
52 }
53
54 int main() {
55     ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
56     long long n;
57     while (cin >> n) {
58         if (isProbablePrime(n, 10))
59             cout << "Probablemente es primo.\n";
60         else
61             cout << "No es primo.\n";
62     }
63     return 0;
64 }
```

Entrada	Salida
1000000007	Probablemente es primo.
123456789	No es primo.
104729	Probablemente es primo.

4. Factorización en primos.

Sea n un entero mayor que 1, el Teorema Fundamental de la Aritmética afirma que n tiene una única factorización en primos.

4.1. Algoritmo de prueba por división.

Complejidad: $O(\pi(\sqrt{n}))$ donde $\pi(x)$ es el número de primos menores o iguales que x .

```

1  #include <iostream>
2  #include <vector>
3  using namespace std;
4
5  #define maxn 10000000    //Raiz cuadrada del mayor numero a factorizar.
6
7  long long n;            //Numero a factorizar.
8  vector<long long> primes; //Lista de primos.
9  vector<long long> factors; //Lista de factores primos de n.
10
11 //Encuentra con la Criba de Eratostenes los primos menores que maxn.
12 void find_primes() {
13     vector<bool> sieve(maxn);
14     for (long long i = 2; i < maxn; ++i)
15         if (!sieve[i]) {
16             primes.push_back(i);
17             for (long long j = i * i; j < maxn; j += i)
18                 sieve[j] = true;
19         }
20 }
21
22 //Prueba por division.
23 void prime_factor() {
24     factors.clear();
25     for (int i = 0; primes[i] * primes[i] <= n; ++i)
26         while (n % primes[i] == 0) {
27             factors.push_back(primes[i]);
28             n /= primes[i];
29         }
30     if (n != 1)
31         factors.push_back(n);
32 }
33
34 int main() {
35     ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
36     find_primes();
37
38     while (cin >> n) {
39         prime_factor();
40         for (long long p : factors)
41             cout << p << ' ';
42         cout << '\n';
43     }
44
45     return 0;
46 }

```

Entrada	Salida
180	2 2 3 3 5
3500	2 2 5 5 5 7
123456789	3 3 3607 3803
104729	104729

5. Sistema de Ecuaciones Lineales.

Consideremos un sistema de ecuaciones lineales dado por la matriz \mathbf{A} de $n \times n$ y el vector \mathbf{b} de dimensión n . Decimos que \mathbf{x} es solución si $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$.

5.1. Eliminación Gaussiana

Complejidad $O(n^3)$.

```

1  #include <iostream>
2  #include <algorithm>
3  #include <cmath>
4  using namespace std;
5
6  #define maxn 100 //Maximo numero de ecuaciones-incognitas.
7
8  int n, m; //Dimensiones.
9  double AugMatrix[maxn][maxn]; //Matriz aumentada.
10
11 //Encuentra la forma escalonada reducida de la matriz aumentada [A | B]
12 //con A de n x n y B de n x m. Regresa el determinante de A.
13 double GaussianElimination() {
14     double det = 1;
15     for (int k = 0; k < n; ++k) {
16         int r = k;
17         for (int i = k + 1; i < n; ++i)
18             if (fabs(AugMatrix[i][k]) > fabs(AugMatrix[r][k]))
19                 r = i;
20
21         if (fabs(AugMatrix[r][k]) < 1e-9)
22             return 0;
23         if (r != k) {
24             for (int j = k; j < n + m; ++j)
25                 swap(AugMatrix[k][j], AugMatrix[r][j]);
26             det *= -1;
27         }
28         det *= AugMatrix[k][k];
29
30         for (int j = n + m - 1; j >= k; --j) {
31             AugMatrix[k][j] /= AugMatrix[k][k];
32             for (int i = 0; i < n; ++i)
33                 if (i != k)
34                     AugMatrix[i][j] -= AugMatrix[i][k] * AugMatrix[k][j];
35         }
36     }
37     return det;
38 }
39
40 int main() {
41     ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
42     cin >> n >> m;
43
44     for (int i = 0; i < n; ++i)
45         for (int j = 0; j < n + m; ++j)
46             cin >> AugMatrix[i][j];
47

```

```
48     cout << "Determinante: " << GaussianElimination() << "\nSolucion:\n";
49     for (int i = 0; i < n; ++i) {
50         for (int j = 0; j < m; ++j)
51             cout << AugMatrix[i][j + n] << ' ';
52         cout << '\n';
53     }
54     return 0;
55 }
```

Entrada	Salida
4 1 1 -2 2 -3 15 3 4 -1 1 -6 2 -3 2 -1 17 1 1 -3 -2 -7	Determinante: 142 Solucion: 2 -2 3 -1

6. Sistema de Congruencias Lineales.

Consideremos el sistema de congruencias

$$x \equiv a_1 \pmod{m_1}$$

$$\vdots$$

$$x \equiv a_n \pmod{m_n}$$

con m_1, \dots, m_n primos relativos por parejas. El Teorema Chino del Residuo afirma que existe una única solución módulo $m_1 \cdots m_n$.

6.1. Teorema Chino del Residuo.

```

1  #include <iostream>
2  using namespace std;
3
4  #define maxn 100000    //Maximo numero de ecuaciones.
5
6  int n;                //Numero de ecuaciones.
7  long long MOD, coef[maxn], mod[maxn]; //Datos de las ecuaciones.
8
9  //Algoritmo extendido de Euclides.
10 long long extendedEuclid(long long a, long long b, long long &x, long long &y)
    {
11     if (b == 0) {
12         x = 1;
13         y = 0;
14         return a;
15     }
16     else {
17         long long gcd = extendedEuclid(b, a % b, y, x);
18         y -= (a / b) * x;
19         return gcd;
20     }
21 }
22
23 //Teorema Chino del Residuo.
24 long long ChineseRemainder() {
25     MOD = 1;
26     for (int i = 0; i < n; ++i)
27         MOD *= mod[i];
28
29     long long x = 0;
30     for (int i = 0; i < n; ++i) {
31         long long N = MOD / mod[i], invN, invM;
32         extendedEuclid(N, mod[i], invN, invM);
33         x = (x + coef[i] * N * invN) % MOD;
34         x = (x + MOD) % MOD;
35     }
36
37     return x;
38 }
39

```

```
40 int main() {
41     ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
42     cin >> n;
43
44     for (int i = 0; i < n; ++i)
45         cin >> coef[i] >> mod[i];
46
47     cout << "x = " << ChineseRemainder() << " (mod " << MOD << ")\n";
48     return 0;
49 }
```

Entrada	Salida
3 2 4 3 9 1 5	x = 66 (mod 180)