Resumen de algoritmos para torneos de programación

Andrés Mejía

22 de agosto de 2008

Índice

1.1	ría de números Big mod
1.2	Criba de Eratóstenes
1.3	Divisores de un número
\mathbf{Pr}	gramación dinámica
2.1	Longest common subsequence
2.1	Longest common subsequence
2.1	Longest common subsequence
2.1 ist :	Longest common subsequence
2.1 ist: 1.	Longest common subsequence

1. Teoria de números

1.1. Big mod

Listing 1: Big mod

```
//retorna (b^p)mod(m)
// 0 <= b, p <= 2147483647

// 1 <= m <= 46340
long f(long b, long p, long m){
long mask = 1;
long pow2 = b %m;
long r = 1;

while (mask){
if (p & mask)

r = (r * pow2) %m;
pow2 = (pow2*pow2) %m;
mask <<= 1;
```

1.2. Criba de Eratóstenes

Marca los números primos en un arreglo. Algunos tiempos de ejecución:

SIZE	Tiempo (s)
100000	0.004
1000000	0.078
10000000	1.550
100000000	14.319

Listing 2: Criba de Eratóstenes

```
#include <iostream>
  const int SIZE = 1000000;
  //criba[i] = false si i es primo
  bool criba [SIZE+1];
  void buildCriba(){
    memset(criba , false , sizeof(criba));
10
    criba[0] = criba[1] = true;
    for (int i=2; i<=SIZE; i += 2){
12
      criba[i] = true;
    for (int i=3; i \le SIZE; i += 2){
      if (!criba[i]){
        for (int j=i+i; j \le SIZE; j += i){
          criba[j] = true;
20
22
```

1.3. Divisores de un número

Este algoritmo imprime todos los divisores de un número (en desorden) en $O(\sqrt{n})$. Hasta 4294967295 (máximo unsigned long) responde instantaneamente. Se puede forzar un poco más usando unsigned long long pero más allá de 10^{12} empieza a responder muy lento.

Listing 3: Divisores

```
1 for (int i=1; i*i<=n; i++) {
```

```
if (n% == 0) {
    cout << i << endl;
    if (i*i<n) cout << (n/i) << endl;
}
}</pre>
```

2. Programación dinámica

2.1. Longest common subsequence

Listing 4: Longest common subsequence

```
#define MAX(a,b) ((a>b)?(a):(b))
<sup>2</sup> int dp[1001][1001];
4 int lcs(const string &s, const string &t){
    int m = s.size(), n = t.size();
     if (m = 0 \mid \mid n = 0) return 0;
     for (int i=0; i < m; ++i)
       dp[i][0] = 0;
     for (int j=1; j <=n; ++j)
       dp[0][j] = 0;
10
     for (int i=0; i < m; ++i)
       for (int j=0; j< n; ++j)
12
         if(s[i] = t[j])
            dp[i+1][j+1] = dp[i][j]+1;
            dp\,[\,i+1][\,j+1]\,=\,M\!A\!X(\,dp\,[\,i+1][\,j\,]\,\,,\,\,dp\,[\,i\,\,]\,[\,j+1]\,)\,;
16
    return dp[m][n];
18 }
```