## Lista 7

## Victor Sena Molero - 8941317

## 5 de maio de 2016

## Ex 23. Festival de Estátuas de Gelo

Resposta. Dado um m e um vetor a de n inteiros  $a_1, a_2, \ldots, a_n$ , temos que encontrar um vetor  $x \in \mathbb{N}^n$  que minimize  $\sum_{i=1}^n x_i$  sujeito a  $x^T a = m$ . Ou seja, devemos conseguir somar os inteiros dados no vetor a de forma a atingir um valor exatamente m, podendo usar cada valor de a quantas vezes forem necessárias e minimizando a quantidade de somas feitas. Vamos chamar a solução ótima de uma instância com um m dado de f(m).

Temos que f(0) = 0 pois não precisamos somar nenhum inteiro para atingir o valor 0. Agora, queremos descobrir o valor de f(m) dados os valores de todas as instâncias menores, ou seja, sabendo os valores para todo f(x) tal que x < m. Sabemos que, se temos um vetor de a e queremos atingir a soma m, devemos escolher algum valor de a e colocar nesta soma, porém, após inserir este valor x, temos que conseguir somar m - x com os mesmos valores a do problema anterior, ou seja, este é um subproblema do problema anterior.

Podemos, então, concluir a seguinte recorrência sobre um valor de f(m) quando m > 0

$$f(m) = \min_{i=1}^{n} f(m - a_i) + 1$$

Para isso, podemos criar uma tabela que memoriza o resultado da função para todo m e calcular os valores dela crescentemente em m, sabendo que f(0) = 0, ou seja, podemos aplicar programação dinâmica.

Para calcular cada um dos valores, precisamos iterar por todo o vetor a, ou seja, cada cálculo de estado custa O(n). Já que temos m estados para calcular, o tempo total de execução do programa será O(nm).

Eu tive minha submissão aceita no URI, meu user lá é Victor Sena Molero. Segue o código submetido no juíz, em C++.

```
#include <bits/stdc++.h>

using namespace std;

typedef unsigned long long int ull;

typedef long long int ll;

#ifndef ONLINE_JUDGE
#define DEBUG(...) {fprintf(stderr, __VA_ARGS__);}
```

```
#else
   #define DEBUG(...) {}
   #endif
11
12
   const int N = 30;
   const int K = 1123456;
14
   int memo[K];
16
   int turn;
   int n, m;
18
   int v[N];
19
   int t;
20
21
   int main () {
22
        scanf("%d", &t);
23
        while (turn++ < t) {
24
            scanf("%d %d", &n, &m);
25
            for (int i = 0; i < n; i++)
26
                 scanf("%d", &v[i]);
27
            memo[0] = 0;
29
            for (int i = 1; i <= m; i++) {
30
                 memo[i] = K;
31
                 for (int j = 0; j < n; j++)
                     if (v[j] \le i)
33
                          memo[i] = min(memo[i], memo[i-v[j]]+1);
34
            }
35
            printf("%d\n", memo[m]);
36
        }
37
   }
38
```

Ex 24. LISA - Pocket Money

Resposta. Dada uma expressão aritmética com inteiros entre 0 e 9 e operadores + e \*, deve-se calcular um valor mínimo que pode ser obtido com uma parentização e o valor máximo que pode ser obtido por uma parentização. Parentizar uma expressão é, na verdade, escolher uma ordem para seus operadores. Assim, podemos definir a função f que recebe uma expressão e devolve uma parentização máxima, se soubermos calcular f sabemos calcular a expressão mínima analogamente.

Seja então a expressão s, como dito, f(s) é o valor máximo de uma parentização. Podemos definir f da seguinte maneira, recursivamente.

- Se s é um inteiro (não tem nenhum operador), f(s) = s, pois esta é a única "parentização" possível.
- Caso contrário, devemos escolher um operador para ser calculado com prioridade sobre todos os outros nesta expressão. Todo operador divide a expressão em duas, para

calcular o valor obtido ao remover este operador, basta calcular o valor ótimo para as expressões obtidas. Conseguimos, assim, uma forma de calcular o valor de f a partir de partes de f.

Agora, devemos calcular a complexidade deste programa. A tabela de símbolos tem tamanho  $O(n^2)$  e para calcular cada um dos estados realizamos trabalho O(n). Assim a complexidade final fica  $O(n^3)$ .

Eu tive uma submissão aceita no SPOJ-BR, meu user lá é victorsenam. O link pro meu status neste problema é http://www.spoj.com/status/LISA,victorsenam/. Segue o código submetico no juíz, em C++.

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   typedef unsigned long long int ull;
   typedef long long int 11;
   #ifndef ONLINE_JUDGE
   #define DEBUG(...) {fprintf(stderr, __VA_ARGS__);}
   #define DEBUG(...) {}
   #endif
11
12
   const int N = 207;
13
14
   11 memo[2][N][N];
15
   int visi[2][N][N], turn;
   int t, n;
17
   char str[N];
19
   11 pd (bool t, int i, int j) {
20
       if (i == j) {
21
            return str[i]-'0';
22
       }
23
       11 & me = memo[t][i][j];
24
25
       if (visi[t][i][j] == turn)
26
            return me;
       visi[t][i][j] = turn;
28
29
       if (t) me = LLONG_MAX;
30
       else me = 0;
31
32
       for (int k = i+1; k < j; k+=2) {
33
            ll loc = pd(t, i, k-1);
34
            if (str[k] == '+')
```

```
loc += pd(t, k+1, j);
            else
37
                loc *= pd(t, k+1, j);
38
39
            if (t) me = min(me, loc);
40
            else me = max(me, loc);
41
        }
42
        return me;
43
   }
44
45
   int main () {
46
        scanf("%d", &t);
47
       while (turn++ < t) \{
48
            scanf(" %s", str);
49
            n = strlen(str);
50
            printf("%lld %lld\n", pd(0, 0, n-1), pd(1, 0, n-1));
51
        }
52
   }
53
```

4