

UNIVERSIDADE DE COIMBRA FACULDADE DE CIÊNCIAS E TECNOLOGIA

Departamento de Engenharia Informática

### Trabalho nº 0 de Algoritmos e Estruturas de Dados

2013-2014 - 2° Semestre

"Números Especiais"

#### **Objectivos:**

- Introdução ao sistema *Mooshak*.
- Análise de complexidade.

#### Exercícios

• Números Especiais (obrigatório)

Prazo limite de submissão no *Mooshak*: 16/02/2013, 24h00

Os alunos deverão consultar previamente o texto de apoio sobre o *Mooshak* que acompanha este enunciado, e proceder ao seu registo no servidor Mooshak de AED: http://mooshak.dei.uc.pt/~aed

# Enunciado dos Problemas A, B, C, D

Os problemas A, B, C e D correspondem todos ao mesmo enunciado: dada uma sequência de números inteiros positivos e um valor inteiro positivo (VALOR), indicar se existe na sequência de números alguma subsequência cuja soma seja exatamente igual a VALOR.

### Input

O *input* consistirá em sequências de valores inteiros positivos (cada um deles com um valor entre 1 e 1000).

A **primeira linha de cada subsequência** terá o tamanho da subsequência e o VALOR a pesquisar. As linhas seguintes apresentam os elementos da subsequência (um por linha).

Uma linha com o par "0 0" indica o final do input.

#### Output

Para cada sequência do *input* o programa deverá indicar, consoante exista ou não uma subsequência cuja soma seja igual a VALOR:

```
SUBSEQUENCIA NAO ENCONTRADA SUBSEQUENCIA NA POSICAO i (sendo i a posição a partir da qual está a subsequência)
```

### Exemplo de Input

```
3 8
10
5
1
7 5
1
2
3
4
5
6
7
```

### Exemplo de Output

SUBSEQUENCIA NAO ENCONTRADA SUBSEQUENCIA NA POSICAO 2

# Problema A, Abordagem Exaustiva

Na primeira resolução do problema, deverá ser usado um algoritmo baseado na pesquisa directa e exaustiva de todas as sequências possíveis:

# Problema B, Reaproveitamento da Soma

Na segunda resolução do problema (B), o algoritmo anterior deverá ser optimizado tendo em conta que o cálculo da soma (sequencia [i] + ... + sequencia[j-1] + sequencia[j]) pode ser obtido adicionando simplesmente o valor "sequencia[j]" à soma anteriormente calculada (sequencia[i]+sequencia[i+1]+...+sequencia[j-1]).

```
PARA i=1 ATÉ N {
    soma = 0;
    PARA j=i ATÉ N
    {
        soma = soma + sequencia[j]
        SE soma == VALOR ENTÃO
        {
            Subsequência existe na posição i
              TERMINA
        }
    }
}
Subsequência não existe
```

### Problema C, Interrupção da Soma

Na terceira resolução do problema (D), o algoritmo usado pode ser ainda mais optimizado, interrompendo o processo sempre que a soma obtida é já superior a VALOR.

```
PARA i=1 ATÉ N {
    soma = 0;
    j=i;
    ENQUANTO (soma < VALOR) e (j <= N)
    {
        soma = soma + sequencia[j]
        SE soma == VALOR ENTÃO
        {
            Subsequência existe na posição i
            TERMINA
        }
        j = j+1;
        }
    }
Subsequência não existe
```

# Problema D, Optimização Dupla

Na última abordagem tentaremos optimizar o algoritmo conjugando o reaproveitamento do algoritmo dos problemas C e D (ou seja, adicionar à última soma calculada o valor do elemento seguinte da sequência, em vez de recalcular toda a soma) com a "subtracção" a essa soma do primeiro elemento da subsequência (ou seja, tomando partido do facto de sabermos que a soma dos elementos da sequencia entre i+1 e j pode ser obtida subtraindo à soma dos elementos da sequência entre i e j (já estimada) o valor da sequencia na posição i.