

Ficha 2

Programação Imperativa

1 Memória e endereçamento

1. Diga justificando qual o resultado de executar o seguinte programa:

```
int main () {
    int i, j, *a, *b;

    i=3; j=5;
    a = &i; b = &j;
    i++;
    j = i + *b;
    b = a;
    j = j + *b;
    printf ("%d\n", j);

    return 0;
}
```

2. Considere a seguinte definição de uma função `void init (int a)`

```
void init (int a) {
    a = 0;
}
```

Diga justificando qual o resultado de executar o seguinte código:

```
int x;
x = 3;
init (x);
printf ("%d\n", x);
```

Como modificaria a função (e a sua invocação) para que o resultado fosse 0.

3. Defina uma função `void swap (.....)` que troca o valor de duas variáveis. Por exemplo, o código

```
int x = 3, y = 5;
swap(...);
printf ("%d_%d\n", x, y);
```

deverá imprimir no ecrã 5 3.

2 Algoritmos Numéricos sobre inteiros

1. Uma forma de definir a multiplicação por um inteiro n é através de um somatório de n parcelas constantes.

Assim

$$n \times m = \sum_{i=1}^n m$$

Esta definição corresponde à definição recursiva que se apresenta à direita.

Apresente uma definição iterativa desta função.

```
float mult (int n, float m) {  
    float r;  
    if (n>0)  
        r = m + mult (n-1, m);  
    else r = 0;  
  
    return r;  
}
```

2. Uma forma alternativa (e muito mais eficiente) consiste em aproveitar a representação binária dos inteiros (onde a multiplicação e divisão por 2 são pelo menos tão eficientes como a adição).

Se analisarmos a definição anterior em dois casos (caso em que o multiplicador é par ou ímpar), obtemos a seguinte definição:

$$n \times m = \begin{cases} 0 & \text{Se } n = 0 \\ n/2 \times (m * 2) & \text{Se } n \text{ é par} \\ m + ((n-1)/2 \times (m * 2)) & \text{Se } n \text{ é ímpar} \end{cases}$$

Que corresponde à definição recursiva que se apresenta abaixo.

Apresente uma definição iterativa desta função.

```
int mult (int n, float m) {  
    float r = 0;  
    if (n>0) {  
        if (n % 2 != 0)  
            r = r + m;  
        r = r + mult (n/2, m+m);  
    }  
    return r;  
}
```

3. O cálculo do máximo divisor comum entre dois números inteiros não negativos pode ser feito, de uma forma muito pouco eficiente, procurando de entre os divisores do menor deles, o maior que é também divisor do outro. Quantas iterações faz o ciclo desta função para valores dos argumentos de (1,1000) e (999,1000)?

```
int mdc (int a, int b) {
    int d;

    if (a>b) d = b;
    else     d = a;

    while ((a % d != 0) ||
           (b % d != 0))
        d--;

    return d;
}
```

4. Uma forma alternativa de calcular o máximo divisor comum (mdc) baseia-se na seguinte propriedade demonstrada por Euclides: para a e b inteiros positivos,

$$\text{mdc}(a, b) = \text{mdc}(a + b, b)$$

Desta propriedade podemos concluir que:

$$\text{mdc}(a, b) = \begin{cases} \text{mdc}(a - b, b) & \text{Se } a > b \\ \text{mdc}(a, b - a) & \text{Se } a < b \\ a & \text{Se } a = b \end{cases}$$

```
int mdc (int a, int b) {
    int r;
    if (a == b) r = a;
    else if (a > b)
        r = mdc (a-b, b);
    else r = mdc (a, b-a);
    return r;
}
```

Que corresponde à definição recursiva que se apresenta à direita.

Apresente uma definição iterativa desta função.

5. Quantas iterações faz o ciclo da função que apresentou na alínea anterior para valores dos argumentos de (1,1000) e (999,1000)?
6. Uma forma de melhorar o comportamento do algoritmo de Euclides consiste em substituir as operações de subtração por operações de % (resto da divisão inteira). Repita o exercício da alínea anterior para essa variante do algoritmo.
7. A sequência de Fibonacci define-se como

$$\text{fib}(n) = \begin{cases} 1 & \text{Se } n < 2 \\ \text{fib}(n-1) + \text{fib}(n-2) & \text{Se } n \geq 2 \end{cases}$$

- (a) Apresente uma definição recursiva de uma função que calcula o n -ésimo número desta sequência.
- (b) O cálculo do n -ésimo número de Fibonacci pode ser definido de uma forma mais eficiente (e iterativa) se repararmos que ele apenas necessita de conhecer os valores dos 2 valores anteriores. Apresente uma definição alternativa (e iterativa) da função da alínea anterior que calcula o n -ésimo número de Fibonacci, usando duas variáveis auxiliares que guardam os dois valores anteriores.