

# Prática de programação OCaml

## Ficha de exercícios

Simão Melo de Sousa

**Exercício 1 (Digressões sobre Fibonacci)** *O objectivo deste exercício é escrever um programa Ocaml que permita calcular para um dado  $n \in \mathbb{N}$  o valor de  $Fib(n)$ , tendo em conta que :*

$$\begin{cases} Fib(0) = 1 \\ Fib(1) = 1 \\ Fib(n + 2) = Fib(n) + Fib(n + 1) \end{cases}$$

1. *Numa primeira abordagem, escreva um programa que peça o valor de  $n$  via menu. O calculo deverá ser feito de forma recursiva;*

Resposta

2. *modifique o seu programa de forma a que o valor de  $n$  seja dado pela linha de comando;*

Resposta

3. *modifique o seu programa de forma a que o valor de  $n$  seja extraído de um ficheiro chamado `dados.txt`;*

Resposta

4. *dê uma versão iterativa do calculo de  $Fib(n)$ ;*

Resposta

5. *dê uma versão recursiva terminal do calculo de  $Fib(n)$ ;*

Resposta

6. *dê uma versão com memoization da função  $Fib(n)$ ;*

Resposta

7. *considere a propriedade seguinte da sequência de fibonacci que comece em 0 (0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...):*

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}^n = \begin{bmatrix} Fib(n+1) & Fib(n) \\ Fib(n) & Fib(n-1) \end{bmatrix}$$

Tenha em consideração a propriedade seguinte da exponenciação de matrizes quadradas  $M$  por um inteiro  $n$ :

$$M^n = \begin{cases} M^{\frac{n}{2}} \times M^{\frac{n}{2}} & n \text{ par} \\ M \times M^{\frac{n}{2}} \times M^{\frac{n}{2}} & n \text{ impar} \end{cases}$$

Quando bem usada, esta propriedade permite uma exponenciação em tempo logarítmico.

Dê uma versão da função fibonacci que tire proveito desta propriedade;

Resposta

8. o problema com a solução da alínea anterior é a conjunção da sua capacidade melhorada em calcular valores da função fibonacci com o uso do tipo inteiro `int`. Estes valores rapidamente ultrapassam a capacidade do tipo `int`.

Altere a resolução anterior para que se use o módulo `Num` (módulo OCaml com tipos de dados e operações para a aritmética de precisão infinita).

Resposta

□

## Exercício 2

**(Cálculos sobre Polinómios de uma variável - Método de Horner e derivação)**

Podemos representar um polinómio  $P$  de grau  $n$  por uma lista  $p$  de reais em o  $i$ -ésimo elemento da lista representa o coeficiente associado à potência de grau  $i$ . Assim, a título de exemplo, o polinómio  $3x^4 + 5x^2 + 1$  é dado pela lista `[3;0;5;0;1]` (ou `[1;0;5;0;3]`, se preferirmos que o polinómio seja listado do grau mais fraco ao grau mais forte).

1. Escreva uma função que peça o valor de  $n$  (com a restrição que  $n \geq 0$ ) e inicialize  $P$  (lê os diferentes coeficientes  $a_i$ , onde  $0 \leq i \leq n$ ). Resposta

2. Escreva uma função de escrita/visualização (output) que dado um polinómio  $p$  na sua forma de lista permite a sua visualização no standard output. Resposta

3. Escreva uma função que dado um  $x$ , calcule  $P(x)$  usando o método de Horner, i.e.

$$P_n(x) = (\dots((a_n x + a_{n-1})x + a_{n-2})x + \dots + a_1)x + a_0$$

Resposta

4. Escreva uma função que, dado um polinómio  $P(x)$  dado na forma de uma lista, calcula o polinómio derivada de  $P$  em  $x$ .  
Resposta

5. Se a solução do ponto anterior não estiver numa forma recursiva terminal, proponha uma solução que o seja.  
Resposta

□

### Exercício 3 (listas e sub-listas)

1. Defina a função *sublista*  $l$  que calcula a lista de todas as sublistas de  $l$  com os elementos na ordem presente na lista original (ou seja  $[a;c]$  é sublista de  $[a;b;c]$  mas não  $[c;a]$ ). Por exemplo:

*sublista*  $[a;b;c] = [[]; [c]; [b]; [b;c]; [a]; [a;c]; [a;b]; [a;b;c]]$

Resposta

2. Defina a função *insertion*  $e$   $l$  que calcula a lista de todas as listas possíveis que resultam da inserção de  $e$  em  $l$ . Por exemplo:

*insertions*  $e$   $[a;b;c] = [[e;a;b;c]; [a;e;b;c]; [a;b;e;c]; [a;b;c;e]]$

Resposta

3. Defina a função *permutation*  $l$  que calcula a lista de todas as permutações de  $l$ . Por exemplo:

*permutation*  $[a;b;c] = [[a;b;c]; [b;a;c]; [b;c;a]; [a;c;b]; [c;a;b]; [c;b;a]]$

Resposta

4. Defina a função *subbag*  $l$  que calcula a lista de todas as permutações de todas as sublistas de  $l$ . Pretendemos gerar todas as sublistas possíveis duma determinada lista. Este exercício assemelha-se a geração do conjunto de todos os subconjuntos dum determinado conjunto com a particularidade de que a ordem dos elementos importa (a lista  $[a;b]$  é diferente da lista  $[b;a]$  e pretendemos aqui considera-las ambas). Por exemplo:

*subbag*  $[a;b;c] = [[]; [a]; [b]; [c]; [a;b]; [a;c]; [b;a]; [b;c]; [c;a]; [c;b]; [a;b;c]; [a;c;b]; [b;a;c]; [b;c;a]; [c;b;a]; [c;a;b]]$

Resposta

□

**Exercício 4 (Códigos de Gray)** Os códigos de Gray permitem uma codificação binária cómoda em que um só bit difere entre elementos consecutivos. Para simplificar, iremos nos restringir ao caso dos inteiros. Neste caso, a codificação de 0 é 0 e a codificação de 1 é 1. A codificação de 17 é 11001, a codificação de 18 é 11011 e a codificação de 19 é 11010.

Uma forma simples de gerar os códigos de gray dos valores inteiros até ao tamanho  $n$  (por exemplo 19 tem uma codificação de tamanho 5) é designada de método reflex-and-prefix. Este método é explicado pela imagem da figura 1 (fonte : wikipedia)

**Código de Gray**

a	b	c	d	e	decimal
0	0	00	00	000	0
1	1	01	01	001	1
	1	11	11	011	2
	0	10	10	010	3
			10	110	4
			11	111	5
			01	101	6
			00	100	7

a- Código gray 1 bit  
b- Reflexão do código  
c- Adicionar 0's e 1's =  
código gray 2 bits  
d- Reflexão do código anterior  
e- Adicionar os 0's e 1's  
código gray 3 bits

Nota: as colunas b e d não fazem parte do código de gray

Figura 1: Método reflex and prefix (fonte : wikipedia)

1. Defina uma função que dado um  $n$  calcula todos os códigos de gray de tamanho  $n$ . Estes códigos são devolvidos na forma de uma lista; Resposta

2. defina uma função que dê o código de gray de um determinado inteiro  $n$  em parâmetro. Resposta

□

**Exercício 5 (Árvores AVL)** Neste exercício vamos re-descobrir uma estrutura de dados clássica, as árvores AVL que são árvores binárias ordenadas e equilibradas.

1. Defina o tipo (polimórfico) das árvores binárias eventualmente vazias com a informação da altura em cada nodo (por exemplo uma árvore de altura  $x$  tem esta informação arquivada na raiz); Resposta

2. define igualmente a função *map f ar* sobre as árvores; Resposta
  
3. define a função *fold\_bfs f init ar* (*breadth-first search*, em largura primeiro, da esquerda para a direita) que aplica a função binária *f* a todos os elementos da árvore *ar*. O valor inicial do acumulador é *init*; Resposta
  
4. proponha uma versão recursiva terminal de *fold\_dfs* e de *fold\_bfs*; Resposta
  
5. define uma função *insert e ar* que insere o elemento *e* ordenadamente e de forma equilibrada na árvore *ar*; Resposta
  
6. define uma função *remove e ar* que remove o elemento *e* ordenadamente e de forma equilibrada da árvore *ar*. Resposta

□

**Exercício 6 (Totoloto)** Neste exercício vamos simular um sorteio do totoloto.

1. Codificar a grelha como uma matriz  $7 \times 7$  de booleanos;
2. definir uma função que preencha a grelha a partir de uma sequência de 7 números distintos (entre 1 e 49);
3. definir uma função que dado um sorteio (lista de 6 números inteiros complementado com um inteiro – o complementar) diz em quantos números se acertou.

Resposta □

**Exercício 7 (FNC)**

O objectivo deste exercício é a exploração dos tipos soma. No caso particular deste exercício do tipo das expressões lógicas (proposicionais).

1. Define o tipo das expressões lógicas proposicionais; Resposta
  
2. define o tipo das formas normais conjuntivas (FNC); Resposta
  
3. implemente o algoritmo  $\mathcal{T}$  que permite a conversão de uma fórmula lógica proposicional para FNC; Resposta

□