

Mestrado Integrado em Engenharia Informática (FCT/UNL)

Ano Lectivo 201X/201X

Linguagens e Ambientes Programação – Solução Exame de Recurso

21 de Junho de 201X às 09:00

Exame com consulta com 2 horas e 45 minutos de duração + 15 minutos de tolerância

Nome:

Num:

Notas: *Este enunciado é constituído por 6 grupos de perguntas. Responda no próprio enunciado, usando a frente e o verso. Nos problemas em OCaml mostre que sabe usar o método indutivo. Nos problemas de C, não use recursão. Pode definir funções/métodos auxiliares sempre que precisar (muitas vezes é mesmo preciso). Normalmente, respostas imperfeitas merecem alguma pontuação. Fraude implica reprovação na cadeira.*

1. [2 valores] Escolha múltipla (as respostas erradas não descontam). Indique as respostas mais correctas aqui:

A	B	C	D
a	c	a	a

A) Qual dos seguintes casos serve para exemplificar uma ligação semi-dinâmica, portanto efetuada parcialmente antes do programa começar a correr e parcialmente depois do programa começar a correr?

- a) Variável local em C.
- b) Variável global em C.
- c) Função em C.
- d) Tipo em C (definido usando typedef).

B) Numa linguagem com aninhamento de funções. Como o OCaml ou o GCC, para implementar a passagem dum função por parâmetro...

- a) Passa-se um apontador para o código da função.
- b) Passa-se um apontador para o código da função e para os valores dos seus argumentos.
- c) Passa-se um apontador para o código da função e para o static link pré-calculado da mesma função.
- d) Passa-se um apontador para o código da função e para o dynamic link pré-calculado da mesma função.

C) Relativamente a um programa em C errado, que corrompa a memória:

- a) Pode acontecer que funcione bem numa plataforma computacional e mal noutras plataformas.
- b) Se funciona bem numa plataforma computacional, então funcionará bem em todas as outras plataformas.
- c) Se funciona mal numa plataforma computacional, então funcionará mal em todas as outras plataformas.
- d) Se corrompe a memória, o programa nem sequer compila e portanto não faz sentido falar na sua execução.

D) Qual dos seguintes conjuntos é constituído exclusivamente por linguagens com sistema de tipos essencialmente estático?

- a) Java, OCaml, C.
- b) Java, OCaml, JavaScript.
- c) Java, C, JavaScript.
- d) OCaml, C, JavaScript.

2. [2 valores] Diga qual o tipo da seguinte função em OCaml:

```
let rec f a b = if f a a then f "ola" b elxe f b a ;;
```

Solução:

```
string -> string -> bool
```

3. [2 valores] Considere o seguinte programa escrito em GCC, uma variante do C que suporta aninhamento de funções:

```
void A() {
    int a = 10;
    void B() {
        int b = --a;
        void C() {
            int c = --a + b--;
            A();
        }
        C();
    }
    B();
}

int main(void) {
    A();
    return 0;
}
```

Mostre qual o estado da pilha de execução no momento em que a execução do programa empilha e inicializa o segundo registo de ativação da função B.

Use as convenções habituais das aulas: Para efeito da criação do registo de activação inicial, imagine que cada programa em GCC está embebido numa função sem argumentos chamada *start*. Depois trate todas as entidades globais do programa como sendo locais à função imaginária *start*. Assuma também que a primeira célula da pilha de execução é identificada como posição 00, a segunda célula como posição 01, etc.

Solução:

```

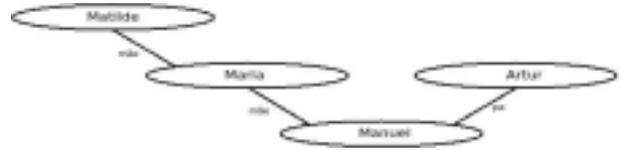
b 9      --B--
RET ?
SL 18
22: DL 18
a 10->9  --A--
RET ?
SL 0
18: DL 14
c 17     --C--
RET ?
SL 10
14: DL 10
b 9->8   --B--
RET ?
SL 6
10: DL 6
a 10->9->8 --A--
RET ?
SL 0
6:  DL 3
RET ?   --main--
SL 0
3:  DL 0
RET ?   --start--
SL ?
0:  DL ?
```

4. Uma árvore genealógica é uma árvore binária de strings. O seu tipo define-se em OCaml da seguinte forma:

```
type gtree = Nil | Node of string * gtree * gtree ;;
```

Assume-te que não ocorrem strings vazias nestas árvores. Dado um nó duma árvore genealógica, convencionou-se que a sua subárvore esquerda contém os ascendentes do lado materno e a sua subárvore direita contém os ascendentes do lado paterno. Examine o seguinte exemplo de árvore genealógica:

```
let family = Node("Manuel",
                  Node("Maria",
                      Node("Matilde", Nil, Nil),
                      Nil),
                  Node("Artur", Nil, Nil))
```



Trata-se da árvore genealógica do Manuel, cuja mãe se chama Maria e cuja avó do lado materno se chama Matilde. O pai do Manuel chama-se Artur. Nada mais se sabe sobre os ascendentes do Manuel. É normal uma árvore genealógica estar incompleta, refletindo o nível de conhecimento parcial existente.

a) [1 valor] Escreva em OCaml uma função

```
size: gtree -> int
```

para contar o número de nós duma árvore genealógica. Portanto resultado dá-nos uma medida do nível de informação genealógica associado a um indivíduo. Um exemplo: o tamanho da árvore do Manuel é 4.

```
let rec size t =
```

Solução:

```
let rec size t =
  match t with
  | Nil -> 0
  | Node(x,l,r) -> 1 + size l + size r
;;
```

b) [3 valores] Escreva em OCaml uma função

```
childOf: string -> string -> gtree -> string list
```

para descobrir numa gtree uma pessoa que tenha a mãe e o pai indicados. Se existir mais do que um indivíduo nessas mesmas condições, basta encontrar um deles. Se não existir nenhum, a resposta é a string vazia. Exemplo:

```
childOf "Maria" "Artur" family = "Manuel" (* family é o exemplo que aparece atrás *)
```

Para escrever a sua função, pode usar o seguinte ponto de partida, mas não é obrigatório:

```
let rec childOf
```

Solução:

```
let rec childrenOf m f t =
  match t with
  | Nil -> []
  | Node(x,Nil,Nil) -> []
  | Node(x,l,Nil) -> childrenOf m f l
  | Node(x,Nil,r) -> childrenOf m f r
  | Node(x, Node(a1,l1,r1), Node(a2,l2,r2)) ->
    (if a1 = m && a2 = f then [x] else [])
    @ childrenOf m f (Node(a1,l1,r1))
    @ childrenOf m f (Node(a2,l2,r2))
;;
```

c) [2 valores] Escreva em OCaml uma função

```
fathers: gtree -> string list
```

para descobrir numa gtree todos os pais que lá ocorrerem. Permite-se que apareçam repetições no resultado. Um exemplo:

```
fathers: Node("a", Node("m", Node("x", Nil, Nil), Node("y", Nil, Nil)),
                Node("f", Node("x", Nil, Nil), Node("y", Nil, Nil))) = ["f"; "y"; "y"]

let rec fathers t =
```

Solução:

```
let rec fathers t =
  match t with
  | Nil -> []
  | Node(x,l,Nil) -> fathers l
  | Node(x,l,Node(b,l1,r1)) -> b :: (fathers l @ fathers (Node(b,l1,r1)))
;;
```

Nome:

Num:

5. Considere, em ANSI-C, o seguinte tipo que permite definir listas ligadas de inteiros. Cada nó da lista contém um valor inteiro e um apontador para o nó que se segue. O apontador NULL marca o final da lista.

```
typedef struct Node {
    int value ;
    struct Node *next ;
} Node, *List;
```

a) [1 valores] Escreva em C uma função para contar o número de valores positivos (estritamente maiores do que zero) que ocorrem numa lista *l*. Pretende-se uma solução iterativa, portanto, sem uso de recursão.

```
int countPositive(List l) {
```

Solução:

```
int countPositive(List l){
    int n = 0;
    for( ; l != NULL ; l = l->next )
        if( l->value > 0 )
            n++;
    return n;
}
```

b) [1.5 valores] Escreva em C uma função que permita obter os apontadores para todos os nós numa lista *l* que contenham elementos positivos. O resultado sai num array *a* de apontadores para nós que é passado para a função na altura da chamada. Esse array tem o tamanho indicado pelo argumento *n*. Se existir um excesso de valores positivos, só são guardados os *n* primeiros que forem encontrados. Se existirem valores a menos, as posições em excesso no array devem ser preenchidas com NULL. Pretende-se uma solução iterativa, portanto, sem uso de recursão.

```
void readPositive(List l, List a[], int n) {
```

Solução:

```
void readPositive(List l, List a[], int n) {
    int i = 0;
    for( ; i < n && l != NULL ; l = l->next ) {
        if( l->value > 0 ) {
            a[i] = l;
            i++;
        }
    }
    for( ; i < n ; i++ )
        a[i] = NULL;
}
```

c) [1.5 valores] Escreva em C uma função semelhante à anterior, com a diferença que elimina da própria lista os nós cujos apontadores ficam guardados no array **a** de apontadores para nós que é passado para a função na altura da chamada. A função retorna a lista com os elementos que ficam. Repare que podem existir remoções no início, no meio e no final da lista. Pretende-se uma solução iterativa, portanto, sem uso de recursão. [Resolva nas costas desta folha.]

```
List extractPositive(List l, List a[], int n) {
```

Solução:

```
List extractPositive(List l, List a[], int n) {
    int k = 0;
    Node dummy ; // técnica do apontador atrasado
    dummy.next = l ;
    l = &dummy ;
    while( l->next != NULL && k < n )
        if( l->next->value > 0 ) {
            a[k++] = l->next;
            l->next = l->next->next;
        }
        else
            l = l->next;
    for( ; k < n ; k++ )
        a[k] = NULL;
    return dummy.next;
}
```

6. [4 valores] **Vida**. O objetivo deste problema é definir em JavaScript um sistema de classes adequado à representação de espécies de seres vivos e de relações entre espécies. Esta pergunta é um pouco extensa, mas descobrirá que o problema se resolve escrevendo pouco código.

Vamos considerar **espécies e relações simbióticas**.

Espécies: Uma **espécie** é um tipo de ser vivo, que pode ser tanto animal como vegetal. Exemplos: **humano, lírio, cão, raposa, peixepalhaço, anémone**. Cada espécie é implementada usando uma classe com atributos que podem ser bastante variados. Contudo, existem dois atributos que são comuns a todas as espécies: **name** (o nome da espécie, uma string) e **time** (o tempo médio de vida dos membros dessa espécie em segundos, um inteiro).

Relações simbióticas: Existem diversos tipos de relações simbióticas: **mutualista** quando os dois participantes recolhem benefícios; **comensalística** quando o primeiro participante beneficia e o segundo nem beneficia nem é prejudicado (geralmente o primeiro alimenta-se dos restos deixado pelo segundo); **parasítica** quando o primeiro beneficia e o segundo é prejudicado. Há outros tipos de relações simbióticas conhecidas e mais poderão vir a ser descobertos no futuro.

Cada **relação simbiótica** envolve duas componentes, que tanto podem ser espécies como podem ser outras relações simbióticas. Por exemplo: a relação **[peixepalhaço-anémone]** envolve só duas espécies; a relação **[humano-cão]** também só envolve duas espécies; mas a relação **[[humano-cão]-raposa]** já envolve uma relação simbiótica (caçador + cão) e uma espécie (raposa). Cada tipo de relação simbiótica é implementado usando uma classe com atributos que podem ser bastante variados. Mas existem dois atributos que são comuns a todas as relações simbióticas: **l** (o primeiro participante na relação) e **r** (o segundo participante na relação).

Problema

O objetivo deste problema é a definição dum sistema de classes bem fatorizado e extensível, adequado à representação de aspetos da **vida**. Escreva código compacto, bem fatorizado e extensível. No futuro vamos querer acrescentar novas espécies e novas variedades de relações simbióticas, e o programa tem de estar preparado para isso.

Programa apenas as classes abstratas do sistema. Se escrever classes concretas para exemplificar, deixe-as ficar vazias. As funções que todas as classes devem suportar são as seguintes quatro:

```
constructor (...) - Construtor com argumentos que dependem de cada classe.

getName () - No caso duma espécie, é o nome específico destas, por exemplo "human".
Caso duma relação simbiótica, é a concatenação dos nomes dos elementos envolvidos,
separados por "-" e rodeados por parêntesis retos, por exemplo "[[human-dog]-fox]".

getTime () - No caso duma espécie, é o tempo específico dela. No caso duma relação
simbiótica, é o mínimo de todos os tempos envolvidos.

winWin () - No caso duma espécie, o resultado é true. No caso duma relação simbiótica, o
resultado só é true só se todas as relações envolvidas forem mutualistas. Defina este
método nos sítios certos para poupar na escrita e favorecer a reutilização de código.
Ou seja, fatorize bem.
```

Recomendamos que use as seguintes classes, já identificadas. Se preferir, pode ignorar o que se oferece e fazer diferente.

```
class Life { // abstrato
```

Solução:

Aula teórica 25