

**Paradigmas de Linguagens de Programação**  
**Exame Escrito**  
**Centro de Informática – UFPE, 13 de junho de 2017**

**Questão 1 [2,0]** Defina uma função imagem relacional, **RI**, que recebe uma lista L1 de pares (de tipos A e B, respectivamente) e uma lista L2 de elementos do tipo A. A função deve retornar uma lista L3 de elementos do tipo B, de forma que, se um par **(a,b)** pertence à primeira lista L1 e **a** pertence a L2, então **b** deve pertencer a L3, com a ordem sendo preservada. Por exemplo: **RI([(a1,b1),(a2,b2),(a3,b3),(a4,b4),(a3,b5)], [a1,a3,a5]) = [b1,b3,b5]**.

[Dica: Definir uma função auxiliar que verifica se um elemento ocorre em uma lista, como na questão de prova resolvida em sala]

**Questão 2 [2,0]** Lembrando a definição de concatenação

$[] ++ ys = ys$        $x:xs ++ ys = x:(xs ++ ys)$

prove, por indução, a seguinte propriedade:

**$RI(xs ++ ys, zs) = RI(xs, zs) ++ RI(ys, zs)$**

[Dicas: indução em **xs**; na prova do passo indutivo, usar análise de casos]

**Questão 3 [1,0]** Escolha um dos princípios de regularidade no projeto de linguagens, entre os vários apresentados no livro texto, e explique o seu significado e importância.

**Questão 4 [2,0]** Assinale com V (para verdadeiro) ou F (para falso):

( ) É possível implementar passagem de parâmetro por referência em uma linguagem funcional, sem a perda da transparência referencial.

( ) Considere a linguagem LI1 sem o comando **while**, mas acrescida de um comando de desvio de fluxo como **goto L**, onde **L** é um label que pode ser associado a um comando para indicar o desvio do fluxo de controle. Neste cenário, LI1 com estas modificações continua sendo considerada uma linguagem de programação.

**Questão 5 [3,0]** Acrescente à Linguagem Imperativa 2 (veja BNF em anexo), passagem de parâmetro por nome, além da passagem por valor já oferecida pela linguagem. A declaração de um parâmetro por nome deve ser da forma "**name**" **Tipo Id**. Por exemplo, o procedimento

**proc soma (int x, int y, name int z) {z := x + y}**

possui parâmetros **x** e **y** por valor e **z** por nome. Na chamada de um procedimento, deve ser sempre passado um identificador de uma variável como parâmetro real, no caso da passagem por nome. Uma possível chamada ao procedimento **soma** seria **some(2,3,w)**, onde **w** deve ser uma variável do tipo **int**. O efeito desta chamada é **w := 2 + 3**. A implementação deve considerar os métodos de avaliação e checa tipo, bem como as classes novas ou modificadas, impactadas por esta mudança. Particularmente:

- 1) Defina a BNF para a linguagem redefinida, destacando apenas o que mudar.
- 2) Explique se é necessária alguma mudança nos ambientes de compilação e execução.
- 3) Implemente novas classes, se for o caso, e indique todas as classes que seriam afetadas. Particularmente, apresente a implementação ou um pseudo código da classe que implementa uma chamada de método neste contexto. Pode assumir a existência de um operador de substituição de uma variável por outra em um comando e que este operador já

resolve conflitos com nomes de variáveis locais. Por exemplo, **c[x/y]** é o comando obtido a partir de **c** substituindo as ocorrências de **y** por **x**.

Boa Sorte

## Apêndice 1. BNF de LI2.

[Programa](#) ::= [Comando](#)

[Comando](#) ::= [Atribuicao](#) | [ComandoDeclaracao](#)  
| [While](#) | [IfThenElse](#)  
| [IO](#) | [Comando ";" Comando](#)  
| [Skip](#) | [ChamadaProcedimento](#)

[Atribuicao](#) ::= [Id](#) ":" [Expressao](#)

[Expressao](#) ::= [Valor](#) | [ExpUnaria](#) | [ExpBinaria](#) | [Id](#)

[Valor](#) ::= [ValorConcreto](#)

[ValorConcreto](#) ::= [ValorInteiro](#) | [ValorBooleano](#) | [ValorString](#)

[ExpUnaria](#) ::= ["-" Expressao](#) | ["not" Expressao](#) | ["length" Expressao](#)

[ExpBinaria](#) ::= [Expressao "+" Expressao](#)  
| [Expressao "-" Expressao](#)  
| [Expressao "and" Expressao](#)  
| [Expressao "or" Expressao](#)  
| [Expressao "==" Expressao](#)  
| [Expressao "++" Expressao](#)

[ComandoDeclaracao](#) ::= "{" [Declaracao](#) ";" [Comando](#) "}"

[Declaracao](#) ::= [DeclaracaoVariavel](#) | [DeclaracaoProcedimento](#)  
| [DeclaracaoComposta](#)

[DeclaracaoVariavel](#) ::= "var" [Id](#) "=" [Expressao](#)

[DeclaracaoComposta](#) ::= [Declaracao](#) "," [Declaracao](#)

[DeclaracaoProcedimento](#) ::= ["proc" Id "\(" \[ ListaDeclaracaoParametro \] "\)" "{"](#)  
[Comando](#) ["}"](#)

[ListaDeclaracaoParametro](#) ::= [Tipo Id](#) | [Tipo Id "." ListaDeclaracaoParametro](#)

[Tipo](#) ::= ["string"](#) | ["int"](#) | ["boolean"](#)

[While](#) ::= ["while" Expressao "do" Comando](#)

[IfThenElse](#) ::= ["if" Expressao "then" Comando "else" Comando](#)

[IO](#) ::= ["write" "\(" Expressao "\)"](#) | ["read" "\(" Id "\)"](#)

[ChamadaProcedimento](#) ::= ["call" Id "\(" \[ ListaExpressao \] "\)"](#)

[ListaExpressao](#) ::= [Expressao](#) | [Expressao](#), [ListaExpressao](#)

## Classes Auxiliares

[AmbienteCompilacaoImperativa2](#)  
[AmbienteExecucaoImperativa2](#)  
[ContextoCompilacaoImperativa2](#)  
[ContextoExecucaoImperativa2](#)  
[ListaValor](#)  
[Procedimento](#)  
[DefProcedimento](#)  
[ProcedimentoJaDeclaradoException](#)  
[ProcedimentoNaoDeclaradoException](#)

