# PICAT: Uma Linguagem de Programação Multiparadigma

, Claudio Cesar de Sá, Miguel Alfredo Nunes, Jeferson L. R. Souza

miguel.nunes@edu.udesc.br
jeferson.souza@udesc.br
claudio.sa@udesc.br

Departamento de Ciência da Computação – DCC Centro de Ciências e Tecnológias – CCT Universidade do Estado de Santa Catarina – UDESC

23 de abril de 2019



### Contribuições

- Alexandre Gonçalves;
- João Herique Faes Battisti;
- Paulo Victor de Aguiar;
- Rogério Eduardo da Silva;
- Hakan Kjellerstrand (http://www.hakank.org/picat/)
- Neng-Fa Zhou (http://www.picat-lang.org/)
- Outros anônimos que auxiliaram na produção deste documento;

 Em projetos de linguagens de programação há dois tipos verificação do tipo de dados: <u>estática</u> e <u>dinâmica</u>

- Em projetos de linguagens de programação há dois tipos verificação do tipo de dados: <u>estática</u> e <u>dinâmica</u>
- A verificação de tipos dados estática em tempo de compilação.

- Em projetos de linguagens de programação há dois tipos verificação do tipo de dados: <u>estática</u> e <u>dinâmica</u>
- A verificação de tipos dados estática em tempo de compilação.
- Enquanto a dinâmica em tempo de execução.

- Em projetos de linguagens de programação há dois tipos verificação do tipo de dados: <u>estática</u> e <u>dinâmica</u>
- A verificação de tipos dados estática em tempo de compilação.
- Enquanto a dinâmica em tempo de execução.
- Linguagens fortemente tipadas, tais como C, Java e Pascal, exigem que o tipo do dado (conteúdo) seja do mesmo tipo da variável ao qual este valor será atribuído. Tudo isto é pré-definido durante a fase da compilação.

### Conceitos Iniciais – continuação

• Nas linguagens interpretadas, com uma máquina virtual, esta definição é feita durante a *execução* do programa

### Conceitos Iniciais – continuação

- Nas linguagens interpretadas, com uma máquina virtual, esta definição é feita durante a execução do programa
- Prós e contras sobre a melhor tipagem de dados, esta éa discussão que fica de lado neste momento

### Conceitos Iniciais – continuação

- Nas linguagens interpretadas, com uma máquina virtual, esta definição é feita durante a execução do programa
- Prós e contras sobre a melhor tipagem de dados, esta éa discussão que fica de lado neste momento
- Em resumo Picat, tem a tipagem dinâmica

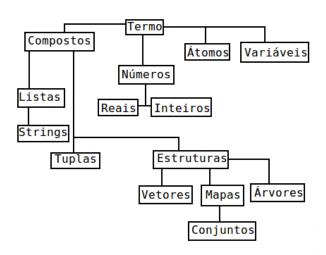


Figura 1: Hierarquia dos Tipos de Dados

### Termos

 Em Picat, variáveis e valores são genericamente chamados de termos

- Em Picat, variáveis e valores são *genericamente* chamados de *termos*
- Os valores são subdivididos em duas categorias, números e valores compostos
- Os números, por suas vez, podem ser inteiros ou reais, e valores compostos podem ser listas e estruturas

### Átomos

- Átomos são constantes simbólicas, podendo ser delimitados ou não, por aspas simples.
- Carácteres são representados por átomos de comprimento 1.
- Átomos não delimitados por aspas simples, <u>nunca</u> começam com uma letra maiúscula, nem número ou <u>underscore</u>.

- Átomos são constantes simbólicas, podendo ser delimitados ou não, por aspas simples.
- Carácteres são representados por átomos de comprimento 1.
- Átomos não delimitados por aspas simples, <u>nunca</u> começam com uma letra maiúscula, nem número ou <u>underscore</u>.

#### Exemplos

#### Números se dividem em:

• Inteiro: Inteiros podem ser representados por números binários, octais, decimais ou hexadecimais.

#### Exemplos

12_345	12345 em notação decimal, usando _ como separador
0b100	4 em notação binária
0o73	59 em notação octal
0xf7	247 em notação hexadecimal

O underscore é ignorado pelo compilador e o interpretador.

- **Real:** Números reais são compostos por um parte inteira, um ponto, seguido por uma fração decimal, ou um expoente.
- Se existe uma parte inteira em um número real então ela deve ser seguida por uma fração ou um expoente. Isso é necessário para distinguir um número real de um número inteiro.

#### Exemplos

12.345 0.123 12-e10 0.12E10

### Compostos

 Termos compostos podem conter mais de um valor ao mesmo tempo.

- Termos compostos podem conter mais de um valor ao mesmo tempo.
- Termos compostos são acessados pela notação de índice, começando a partir de 1 e indo até N, onde N é o tamanho deste termo.

- Termos compostos podem conter mais de um valor ao mesmo tempo.
- Termos compostos são acessados pela notação de índice, começando a partir de 1 e indo até N, onde N é o tamanho deste termo.
- Se dividem em Listas e Estruturas.

Listas são agrupamentos de valores quaisquer sem ordem e sem tamanho pré-definido. Seu tamanho não é armazenado na memória, sendo necessário recalcular sempre que necessário seu uso. Listas são encapsuladas por colchetes.

#### Exemplos

[1,2,3,4,5] [a,b,32,1.5,aaac] ["string",14,22]

Há uma seção dedicada a esta poderosa estrutura de dados!

### Strings – Lista de Carácteres

Strings são listas especiais que contém somente carácteres. Strings podem ser inicializadas como uma sequência de carácteres encapsulados por aspas duplas, ou como uma sequência de carácteres dentro colchetes separados por vírgulas.

#### Exemplos

"Hello" "World!" "\n" [o,l,a," ",m,u,n,d,o]

- Tuplas é um conjunto de termos não-ordenados, podendo ser acessados por notação de índice assim como listas.
- Tuplas são estáticas, ou seja, os termos contidos em uma tupla não podem ser alterados, assim como não podem ser adicionados ou removidos termos de tuplas.
- Tuplas são encapsuladas por parênteses e seus termos são separados por vírgulas.

#### Exemplos

(1,2,3,4,5) (a,b,32,1.5,aaac) ("string",14,22)

Em geral, usamos as tuplas dentro de listas.

### Estruturas (*Functores*)

Estruturas são termos especiais que podem ser definidos pelo usuário. Estruturas tomam a seguinte forma:

$$s(t_1,\ldots,t_n)$$

Onde 's' é um átomo que denomina a estrutura, cada ' $t_i$ ' é um de seus termos, e 'n' é a aridade ou tamanho da estrutura.

#### Exemplo

ponto(1,2) \$pessoa(jose, "123.456.789.00", "1.234.567")



Estruturas são termos especiais que podem ser definidos pelo usuário. Estruturas tomam a seguinte forma:

$$s(t_1,\ldots,t_n)$$

Onde 's' é um átomo que denomina a estrutura, cada ' $t_i$ ' é um de seus termos, e 'n' é a aridade ou tamanho da estrutura.

#### Exemplo

\$ponto(1,2) \$pessoa(jose, "123.456.789.00", "1.234.567")

Temos 4 outras estruturas que não usam o símbolo \$, são elas:

Vetores ou arrays são estruturas especiais do tipo:

$$\{t_1,\ldots,t_n\}$$

Vetores ou arrays são estruturas especiais do tipo:

$$\{t_1,\ldots,t_n\}$$

- Vetor é um conjunto ordenado de tamanho n, delimitado por '{}'.
- Vetores tem comportamentos análogo às listas, tanto é que quase todas as funções de listas são sobrecarregadas para vetores.
- A diferença entre vetores e listas é que vetores tem um tamanho constante.
- Vetores são muito práticos quando se manipula matrizes na entrada

#### Exemplos

{1,2,3,4,5} {a,b,32,1.5,aaac} {"string",14,22}



### Mapas, Conjuntos e *Heaps*

- Mapas são estruturas especiais que são conjuntos de relações do tipo chave-valor.
- Conjuntos são sub-tipos de mapas onde todos as chaves estão relacionadas com o átomo not\_a\_value.
- Heaps são árvores binárias completas representadas como vetores. Árvores podem ser do tipo máximo, onde o maior valor está na raiz, ou mínimo, onde o menor valor esta na raiz.

- Picat é uma linguagem de <u>Tipagem Dinâmica</u>, ou seja, o tipo de uma variável é validado durante a execução do programa
- Isto é, quando uma variável é criada, seu tipo não é instanciado
- Variáveis são análogas as da matemática, são símbolos que seguram ou representam um valor
- Ao contrário de variáveis em linguagens imperativas, variáveis em Picat não são endereços simbólicos de locais na memória
- Uma variável é dita livre (free) se não contém nenhum valor, e dita instanciada (bound) se ela contém um valor
- Uma vez que uma variável é instanciada, ela permanece com este valor na execução atual
- Por isso, diz-se que variáveis em Picat são de atribuição única

- O nome de variáveis devem sempre ser iniciado com letras maiúsculas ou com o caráctere underscore ( ), porém;
  - Variáveis cujo nome é unicamente um caractere \_ são chamadas de variáveis anônimas.
  - As variáveis anônimas podem receber qualquer valor não os guardam durante a execução do programa;
  - Num mesmo programa, podem existir diversas variáveis anônimas, instanciadas durante a execução do mesmo

## Unficação e Atribuição

Há dois modos de definir valores às variáveis:

### Unficação e Atribuição

Há dois modos de definir valores às variáveis:

- Unificação usa o operador '='
- Atribuição usa o operador ':='

### Unificação

 A <u>Unificação</u> é uma operação que instancia uma variável a um termo, substituindo toda ocorrência dessa variável pelo valor

### Unificação

- A <u>Unificação</u> é uma operação que instancia uma variável a um termo, substituindo toda ocorrência dessa variável pelo valor
- Caso ocorra uma instância que não falhe nenhuma situação a variável é unificada à este termo ou padrão.

- A <u>Unificação</u> é uma operação que instancia uma variável a um termo, substituindo toda ocorrência dessa variável pelo valor
- Caso ocorra uma instância que não falhe nenhuma situação a variável é unificada à este termo ou padrão.
- Uma instanciação é indefinida até que se encontre um valor que possa ser unificada a uma variável.

- A <u>Unificação</u> é uma operação que instancia uma variável a um termo, substituindo toda ocorrência dessa variável pelo valor
- Caso ocorra uma instância que não falhe nenhuma situação a variável é unificada à este termo ou padrão.
- Uma instanciação é indefinida até que se encontre um valor que possa ser unificada a uma variável.
- Termos são ditos unificáveis se são idênticos ou podem ser tornados idênticos instanciado variáveis nos termos.

#### Exemplo

```
Picat> X = 1
X = 1
Picat> f(a,b) = f(a,b)
yes
Picat> [H|T] = [a,b,c]
H = a
T = [b,c]
Picat> f(X,b) = f(a,Y)
X = a
Y = b
Picat> bind_vars({X,Y,Z},a)
Picat > X = f(X)
```

Cuidar neste último caso, há um laço infinito nesta chamada!

# Atribuição

• A <u>atribuição</u> simula a atribuição em linguagens imperativas

## Atribuição

- A atribuição simula a atribuição em linguagens imperativas
- Permite que variáveis assumam novos valores durante a execução do programa

## Atribuição

- A atribuição simula a atribuição em linguagens imperativas
- Permite que variáveis assumam novos valores durante a execução do programa
- O escopo da atribuição da variável é local e volátil

- A atribuição simula a atribuição em linguagens imperativas
- Permite que variáveis assumam novos valores durante a execução do programa
- O escopo da atribuição da variável é local e volátil
- Na unificação, uma nova variável temporária é criada afim de substituir um valor atribuído ou outra variável.

teste 
$$\Rightarrow$$
 X = 0, X := X + 1, X := X + 2, write(X).

- Neste exemplo X é unificado a 0.
- Em seguida, há uma atribuição X a X+1, porém X já foi unificado a um termo.
- Então, outras operações devem ser feitas para que esta atribuição seja possível.
- Nesse caso, o compilador cria uma variável temporária, X1 por exemplo, e unifica com X + 1. Cada vez que X for instanciado, o compilador/programa atualiza em X1.
- O mesmo ocorre na atribuição X1:=X1+2, neste caso uma outra variável temporária é criada, por exemplo X2, e o processo se repetido.

Portanto, estas atribuições sucessivas são compiladas como:

Portanto, estas atribuições sucessivas são compiladas como:

test => 
$$X = 0$$
,  $X1 = X + 1$ ,  $X2 = X1 + 2$ , write( $X2$ ).

### Exemplos de Variáveis Válidas

X1	_	_ab
X	А	Variavel
_invalido	_correto	_aa

 $\Rightarrow$  Relembrando, um nome de variável é válido se começa com letra  ${\bf mai\acute{u}scula}$  ou \_

## Exemplos de Variáveis Inválidas

1_Var	variável	valida
23	"correto	'termo
!numero	\$valor	#comum

Tabela 1: Operadores Aritméticos em Ordem de Precedência

Potenciação
Multiplicação
Divisão, resulta em um real
Divisão de Inteiros, resulta em um
inteiro
Resto da Divisão
Adição
Subtração
Uma série (lista) de números com
um passo
Uma série (lista) de números com
passo 1

Tabela 2: Tabela de Operadores Completa em Ordem de Precedência

Ops Aritméti-	Ver Tabela ??	
cos		
++	Concatenação de Listas/Vetores	
= :=	Unificação e Atribuição	
== = :=	Equivalência e Equivalência Nu-	
	mérica	
!= !==	Não Unificável e Diferença	
< =< <=	Menor que	
>>=	Maior que	
in	Contido em	
not	Negação Lógica	
, &&	Conjunção Lógica	
;	Disjunção Lógica	

#### Operadores de Termos Não-Compostos

• Equivalência(==): compara se dois termos são iguais. No caso de termos compostos, eles são ditos equivalentes se todos os termos contidos em si são equivalentes. O compilador considera termos de tipos diferentes como totalmente diferentes, portanto a comparação 1.0 == 1 seria avaliada como falsa, mesmo que os valores sejam iguais. Nesses casos, usa-se a Equivalência Numérica.

#### Operadores de Termos Não-Compostos

- Equivalência (==): compara se dois termos são iguais. No caso de termos compostos, eles são ditos equivalentes se todos os termos contidos em si são equivalentes. O compilador considera termos de tipos diferentes como totalmente diferentes, portanto a comparação 1.0 == 1 seria avaliada como falsa, mesmo que os valores sejam iguais. Nesses casos, usa-se a Equivalência Numérica.
- Equivalência Numérica(=:=): Compara se dois números são o mesmo valor. Deve ser usada com termos que sejam números.

## Operadores Especiais – I

#### Operadores de Termos Não-Compostos

• **Diferença**(!==): compara se dois termos são diferentes, isto é, a negação da equivalência.

## Operadores Especiais – I

#### Operadores de Termos Não-Compostos

- Diferença(!==): compara se dois termos são diferentes, isto é, a negação da equivalência.
- Não-Unificável(!=): Verifica se dois termos não são unificáveis. Termos são ditos unificáveis se são idênticos ou podem ser tornados idênticos instanciando variáveis destes termos.

## Operadores Especiais – II

**1** 
$$a == a$$
,  $[1, 2, 3] == [1, 2, 3]$ ,  $Var1 == Var2$ 

## Operadores Especiais – II

#### Exemplos

① a == a, [1, 2, 3] == [1, 2, 3], Var1 == Var2 yes, yes, Depende dos valores (padrão no)

- ① a == a, [1, 2, 3] == [1, 2, 3], Var1 == Var2 yes, yes, Depende dos valores (padrão no)
- 21.0 == 1

- ① a == a, [1, 2, 3] == [1, 2, 3], Var1 == Var2 yes, yes, Depende dos valores (padrão no)
- 2 1.0 == 1

- ① a == a, [1, 2, 3] == [1, 2, 3], Var1 == Var2 yes, yes, Depende dos valores (padrão no)
- 21.0 == 1
- **3** 1.0 = := 1, 1.2 = := 1

- 1 a == a, [1,2,3] == [1,2,3], Var1 == Var2 yes, yes, Depende dos valores (padrão no)
- 21.0 == 1
- 3 1.0 = := 1, 1.2 = := 1 yes, no

- 1 a == a, [1,2,3] == [1,2,3], Var1 == Var2 yes, yes, Depende dos valores (padrão no)
- 2 1.0 == 1
- 3 1.0 = := 1, 1.2 = := 1 yes, no
- 4 1.0! == 1, Var3! == Var4

- 1 a == a, [1, 2, 3] == [1, 2, 3], Var1 == Var2 yes, yes, Depende dos valores (padrão no)
- 21.0 == 1
- 3 1.0 = := 1, 1.2 = := 1 yes, no
- 4 1.0 !== 1, Var3 !== Var4 yes, Depende dos valores (padrão yes)

- ① a == a, [1, 2, 3] == [1, 2, 3], Var1 == Var2 yes, yes, Depende dos valores (padrão no)
- 21.0 == 1
- 3 1.0 = := 1, 1.2 = := 1 yes, no
- 4 1.0 !== 1, Var3 !== Var4 yes, Depende dos valores (padrão yes)
- **5** 1.0! = 1, aa! = bb, Var1! = Var5

- 1 a == a, [1, 2, 3] == [1, 2, 3], Var1 == Var2 yes, yes, Depende dos valores (padrão no)
- 21.0 == 1
- 3 1.0 = := 1, 1.2 = := 1 yes, no
- 4 1.0 !== 1, Var3 !== Var4 yes, Depende dos valores (padrão yes)
- **5** 1.0 != 1, aa ! = bb, *Var*1 != *Var*5 *yes*, *yes*, *no*

 Concatenação (++): concatena duas listas ou vetores. O termo da esquerda é a primeira parte lista e a segundo a parte final da lista resultante.

- Concatenação (++): concatena duas listas ou vetores. O termo da esquerda é a primeira parte lista e a segundo a parte final da lista resultante.
- **Separador** (H | T): separa uma lista L em seu primeiro termo H, chamado de cabeça (em inglês Head), e o resto da lista T, chamado de cauda (em inglês Tail).

Na seção de listas este assunto é retomado

 Iterador (X in L): itera X no termo composto L, instanciando um termo não-composto X aos termos contidos em L.

- Iterador (X in L): itera X no termo composto L, instanciando um termo não-composto X aos termos contidos em L.
- Sequência (Inicio..Passo..Fim): gera uma lista ou vetor, começando (inclusivamente) em *Inicio* incrementando por *Passo* e parando (inclusivamente) em *Fim.* Se *Passo* for omitido, este é automaticamente atribuído 1.

Na seção de listas este assunto é retomado

$$1 [1,2,3] ++ [4,5,6], [] ++ [1,2,3], [] ++ []$$

- **1** [1,2,3] ++ [4,5,6], [] ++ [1,2,3], [] ++ [] [1,2,3,4,5,6], [1,2,3], []
- 2 L = [1, 2, 3], [H|T] = L

- **1** [1,2,3] ++ [4,5,6], [] ++ [1,2,3], [] ++ [] [1,2,3,4,5,6], [1,2,3], []
- 2 L = [1, 2, 3], [H|T] = LL = [1, 2, 3]

- 2 L = [1, 2, 3], [H|T] = L L = [1, 2, 3]H = 1

2 
$$L = [1, 2, 3], [H|T] = L$$
  
 $L = [1, 2, 3]$   
 $H = 1$   
 $T = [2, 3]$ 

- 2 L = [1, 2, 3], [H|T] = L L = [1, 2, 3] H = 1T = [2, 3]

- 2 L = [1, 2, 3], [H|T] = L L = [1, 2, 3] H = 1T = [2, 3]
- foreach(X in [1,2,3]) printf("%w", X) end
  1 2 3

- **1** [1,2,3] ++ [4,5,6], [] ++ [1,2,3], [] ++ [] [1,2,3,4,5,6], [1,2,3], []
- 2 L = [1, 2, 3], [H|T] = L L = [1, 2, 3] H = 1T = [2, 3]
- foreach(X in [1,2,3]) printf("%w",X) end
  1 2 3
- **4** X = 1..10, Y = 0..2..20, Z = 10.. 1..1

- **1** [1,2,3] ++ [4,5,6], [] ++ [1,2,3], [] ++ [] [1,2,3,4,5,6], [1,2,3], []
- 2 L = [1, 2, 3], [H|T] = L L = [1, 2, 3] H = 1T = [2, 3]
- foreach(X in [1,2,3]) printf("%w",X) end
  1 2 3
- **4** X = 1..10, Y = 0..2..20, Z = 10.. 1..1X = [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]

- **1** [1,2,3] ++ [4,5,6], [] ++ [1,2,3], [] ++ [] [1,2,3,4,5,6], [1,2,3], []
- 2 L = [1, 2, 3], [H|T] = L L = [1, 2, 3] H = 1T = [2, 3]
- foreach(X in [1,2,3]) printf("%w",X) end
  1 2 3
- **4** X = 1..10, Y = 0..2..20, Z = 10.. 1..1 X = [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]Y = [0, 2, 4, 6, 8, 10, 12, 14, 16, 18, 20]

- **1** [1,2,3] ++ [4,5,6], [] ++ [1,2,3], [] ++ [] [1,2,3,4,5,6], [1,2,3], []
- 2 L = [1, 2, 3], [H|T] = L L = [1, 2, 3] H = 1T = [2, 3]
- foreach(X in [1,2,3]) printf("%w",X) end
  1 2 3
- **4** X = 1..10, Y = 0..2..20, Z = 10.. 1..1 X = [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10] Y = [0, 2, 4, 6, 8, 10, 12, 14, 16, 18, 20]Z = [10, 9, 8, 7, 6, 5, 4, 3, 2, 1]

### Conclusões Parciais

 Picat: tipagem dinâmica. O erro entre variáveis e dados, ocorre no meio da execução do código

### Conclusões Parciais

- Picat: tipagem dinâmica. O erro entre variáveis e dados, ocorre no meio da execução do código
- As estruturas de dados compostos são as clássicas: listas, vetores, mapas, conjuntos, etc

### Conclusões Parciais

- Picat: tipagem dinâmica. O erro entre variáveis e dados, ocorre no meio da execução do código
- As estruturas de dados compostos são as clássicas: listas, vetores, mapas, conjuntos, etc
- O conteúdo desta parte do curso pode ser complementado com a Videoaula 02: Tipos de Dados do PICAT https://www.youtube.com/watch?v=7fPKPd0ZDnc