PICAT: uma Linguagem Multiparadigma

Claudio Cesar de Sá, Rogério Eduardo da Silva, João Herique Faes Battisti, Paulo Victor de Aguiar

joaobattisti@gmail.com
pavaguiar@gmail.com
claudio.sa@udesc.br

Departamento de Ciência da Computação Centro de Ciências e Tecnológias Universidade do Estado de Santa Catarina

Sumário

Introdução

Características

Tipos de Dados

Variáveis

Átomos

Números

Termos Compostos

Listas

Estruturas

Exemplos

Entradas e Saídas

PICAT aplicado a lógica – LMA

Fatos

Regras

Exercícios

Recursão

Conclusão

Histórico

- Criada em 2013 por Neng-Fa Zhou e Jonathan Fruhman.
- Utilizou o B-Prolog como base de implementação, e ambas utilizam a programação em lógica baseada em regras de predicativas>
- Picat 0.1 Teve seu lançamento em Maio de 2013.
- Picat 1.0 Foi lançada Abril de 2015.
- Sua atual versão é a 2.0 (3 de novembro de 2016)

Picat é Multiparadigma

- Imperativo procedural
- Funcional
- Lógico

Linguagem Multiparadigma

Motivo de existencia dos paradigmas?

- Sintaxe ⇒ elegância do código
- Velocidade de execução
- Portabilidade

Linguagem Picat

- Terminologia: segue as bases teóricas da linguagem Prolog.
- Na lógica de primeira-ordem (LPO) os objetos são chamados por termos.
- O destaque de Picat é a sua natureza declarativa, funcional, tipagem dinâmica, e sintaxe açucarada
- PICAT é um anacrônico onde cada letra representa uma característica de sua funcionalidade (operacionalidade).

Pattern-matching:

- Utiliza o conceito de casamento padrão.
- Um predicado define uma relação entre objetos n-ários
- Uma função é um predicado especial que sempre retorna uma única resposta.
- Ambos são definidos com regras de Picat, e seus predicados e funções seguem as regras de casamento-de-padrões.

Intuitive:

- O Picat oferece atribuições e laços de repetições para a programação dos dias de hoje.
- Uma variável atribuída imita variáveis lógicas, alterado seu valor seguindo o estado da computação.
- As atribuições são úteis para associar os termos, bem como utilizadas nas estruturas de laços repetitivos.

Constraints:

- Picat suporta a programação por restrições.
- Dado um conjunto de variáveis, cada uma possui um domínio de valores possíveis e restrições para limitar os valores a serem atribuídos nas variáveis.
- O objetivo é atribuir os valores que satisfaçam todas as restrições.

Actors: REFAZER em breve ...

- Atores são chamadas orientadas à eventos.
- Em Picat, as regras de ação descrevem comportamentos dos atores.
- Um ator recebe um objeto e dispara uma ação.
- Os eventos são postados via canais de mensagem e um ator pode ser conectado há um canal, verificar e/ou processar seus eventos postados no canal.

Tabling:

- Considerando que operações entre variáveis podem ser armazenadas parcialmente em uma tabela na memória, permitindo que um programa acesse valores já calculados.
- Assim, evita-se a repetição de operações já realizadas.
- Com esta técnica de memoization, o Picat oferece soluções imediatas para problemas de programação dinâmica.

Comparações

Tabela: Comparativo entre algumas linguagens:

https://rosettacode.org/wiki/Language_Comparison_Table

	С	Haskell	Java	Prolog	P.I.C.A.T
Paradigma(s)	procedural	funcional	orientado à objetos	lógico	multi- paradigma
Tipagem	fraca	forte	forte	fraca	fraca
Verificação de tipos	estático	estático	estático	dinâmico	dinâmico
Possui segurança?	não	sim	sim	não	sim
Possui coletor de lixo?	não	sim	sim	sim	sim
Passagem de parâme- tros	valor	-	valor	valor	casamento
Legibilidade	baixa	média	média	média	boa

Usos

A linguagem Picat pode ser utilizada para diversas funções:

- Acadêmica
- Industrial
- Pesquisas

Sistema de Programação

- Picat é uma linguagem de multiplataforma, disponível em qualquer arquitetura de processamento e também de sistema operacional
- Utiliza a extensão .pi em seus arquivos de código fonte.
- Existem 2 modos de utilização do Picat: Modo linha de comando e Modo Interativo.

Vantagens

- Enfatiza uma visão moderna e controlável em seu mecanismo de backtracking.
- Clareza em construir regras declarativas.
- Funções disponíveis numa sintaxe análoga a Haskell com um ambiente de programação análogo ao Python.
- Biblioteca é organizada em módulo a exemplo de Haskell e Python.

Desvantagens

- Manteve as letras maiúsculas para variáveis, como feito no B-Prolog.
- A geração de um código executável ainda não é puro, ela ainda se encontra em desenvolvimento
- As estruturas de repetição, comparadas com outras imperativas, ficam com uma sintaxe diferente.

Tipos de Dados

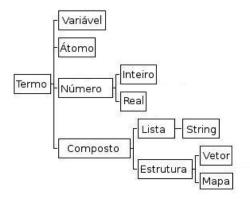


Figura: Hierarquia dos Tipos de dados

Variável

- As variáveis em Picat são similares as variáveis das matemática, pois ambas guardam valores. Diferentemente das linguagens imperativas, as variáveis em Picat não possuem um endereço simbólico na memória do computador.
- Quando uma variável ainda não foi instanciada com um valor, ela fica em um estado livre. Uma vez quando for instanciada com um valor, ela terá a mesma identidade como se fosse um valor até que ela seja liberada de novo.

Átomos

- Um átomo é uma constante simbólica e seu nome pode ser representado tanto com aspas simples ou sem.
- Um átomo não pode ultrapassar uma linha de comando e seu nome tem um limite de mil caracteres.

Ex: x, x_1, 'a', 'b1'

Número

- Um número é um átomo inteiro ou real. Um número inteiro pode ser representado na forma decimal, binária, octal ou hexadecimal.
- Já o número real usa o ponto no lugar da virgula para separar os valores depois de zero como: 3.1415.

Número

```
Picat> A = 5, B = 7, number(A), number(B), max(A, B) =
Maximo, min(A, B) = Minimo.
A = 5
B = 7
Maximo = 7
Minimo = 5
yes.
```

Termos Compostos

Um termo composto se divide entre listas, estruturas e outros tipos compostos derivado destes são: *strings*, vetores e mapas. Entretanto, ambos tem seus elementos acessados via casamento de padrões de fatos, predicados e funções.

Listas

A forma de uma lista reúne um conjunto de termos e os coloca dentro de colchetes: [t1; t2; :::; tn]. Veja o exemplo:

Listas

```
Picat> A=[1,2,3], list(A), length(A)=L_A, B= [4,5,6],
list(B),
length(B) = L_B, A ++ B = C, list(C), length(C) = L_C.
A = [1,2,3]
L_A = 3
B = [4,5,6]
L_B = 3
C = [1,2,3,4,5,6]
L_C = 6
yes.
```

Estruturas

A forma de uma estrutura é definida como \$s(t1, t2, ..., tn),onde s é um átomo e \$ é usado para diferenciar uma função. Seus principais elementos são o nome da estrutura que é o átomo que fica na frente e a aridade (número de argumentos do predicado). Veja o exemplo:

Estruturas

```
Picat> N = $nome(1,2,3,4,5), struct(N), arity(N) = Aridade,
to_list(N) = Lista.
N = nome(1,2,3,4,5)
Aridade = 5
Lista = [1,2,3,4,5]
yes.
```

Estruturas

```
Picat> N = $(1,2,3,4,5), struct(N), arity(N) = Aridade,
to_list(N) = Lista.
N = (1,2,3,4,5)
Aridade = 2
Lista = [1,(2,3,4,5)]
yes.
```

Exemplos



Atribuição

Picat> X := 7, X := X + 7, X := X + 7.
$$X = 21$$

Estruturas de Controle

```
ex1 =>
X:=3, Y:=4,
if(X >= Y)
then printf("%d", X)
else printf("%d", Y)
end.
```

Entradas e Saídas

```
main =>
printf("Digite dois números: "),
N_rea/01 = read_real(),
N_rea/02 = read_real(),
Media = (N_rea/01 + N_rea/02)/2,
printf("A média é: %6.2f", Media),
printf("\n.....FIM......\ n").
```

Dirigido aos estudantes de LMA da UDESC – 3 de novembro de 2016

- Ainda fora de ordem este material, mas acompanhe as explicações em sala de aula
- Traga o seu notebook para aula

Dirigido aos estudantes de LMA da UDESC

- Instalem o PICAT a partir de http//www.picat-lang.org
- Windows, Mac ou Linux
- Tenham um editor de código de programa.
 Sugestão: geany ou sublime

Fatos em Lógica – Exemplo 01

- nome(joao), nome(maria), etc, aridade = 1
- idade_nome(18, joao), idade_nome(19, maria), etc, aridade = 2
- pai(pedro, joao), pai(pedro, maria), etc, aridade = 2
- idade_nome_sexo(18, joao, 'm'), idade_nome_sexo(19, maria,
 'f'), etc, aridade = 3
- dados(futebol, 18, joao, 'm', joinville), dados(natacao, 19, maria, 'f', blumenau), etc, aridade = 5

Fatos em Lógica – Generalizações

```
nome(joao)
nome(maria)
∴ ∃x.nome(x) ou ∀x.nome(x)

idade_nome(18, joao)
idade_nome(19, maria)
∴ ∃x∃y.idade_nome(x, y) ou ∀x∃y.idade_nome(x, y)

pai(pedro, joao)
pai(pedro, maria)
∴ ∃x∃y.pai(x, y) ou ∃x∀y.pai(x, y)
```

Fatos em Lógica – Generalizações

```
    nome(joao)
        nome(maria)
        ∴ ∃x.nome(x) ou ∀x.nome(x)
    idade_nome(18, joao)
        idade_nome(19, maria)
        ∴ ∃x∃y.idade_nome(x, y) ou ∀x∃y.idade_nome(x, y)
    pai(pedro, joao)
        pai(pedro, maria)
        ∴ ∃x∃y.pai(x, y) ou ∃x∀y.pai(x, y)
    Cuidar nas generalizações ... há muitas regras!
```

Principalmente nas regras (fórmulas com conectivos) e fatos com

aridade > 2

Fatos em PICAT (1)

```
%%% FATOS ... = Prolog
  index(-)
           % these facts are not ordered
         nome(joao).
         nome (maria).
         nome (marcia).
  index(-,-)
            % these facts are not ordered
      idade_nome(18, joao).
      idade nome (19. maria).
  index(-,-)
      pai(pedro, joao).
11
      pai(pedro, maria).
12
  index(-,-,-)
      idade_nome_sexo(18, joao, 'm').
14
      idade_nome_sexo(19, maria, 'f').
15
  index(-.-.-)
      dados (futebol, 18, joao, 'm', joinville).
17
      dados (natacao, 19, maria, 'f', blumenau).
18
  listar_nomes ?=>
                      %%% this rule is backtrackable
           nome(X)
                                         %% and
21
```

Fatos em PICAT (2)

```
printf("\n Nome: %w ", X) , %% and
22
23
           false.
24
  listar nomes =>
           printf("\n ") ,
26
           true. %% the final rule of above
27
  listar_ida_nomes
           idade_nome(Y,X) .
30
           printf("\n Nome: %w Idade: %w", X, Y) .
31
          false.
32
33
  listar_ida_nomes =>
           printf("\n ")
35
           true. %% the final rule of above
36
  listar dados ?=>
           dados(X1.X2.X3.X4.X5) .
30
           %%dados(futebol, 18, joao, 'm', joinville).
           printf("\n Nome: %w Idade: %d Sexo: %c Joga: %w Mora: %w",
41
          X3, X2, X4, X1, X5),
42
           false.
43
```

Fatos em PICAT (3)

```
44
  listar_dados =>
            printf("\n ") ,
            true. %% the final rule of above
  main => listar_nomes,
          listar_ida_nomes,
50
          listar_dados.
52
53
  1. Ponto final no final da linha de regras er fatos
  2. Termos ou atomos: letras minusculas ... SEMPRE
  3. Letras maiusculas = variaveis das outras Linguagens
  4. A maquina anda de cima para baixo ....
58 5. Embora a ordem do codigo nao interessa
59 6. :- do Prolog e agora ?=>
60 7. Contudo so assim "=>" nao tem backtracking
61 */
```

Experimente: \$ picat fatos_ex_01.pi ⇒ as saídas são **particularizações** (PU e PE)

Regras em Lógica – Exemplo 01: os mortais!

- homem(adao)
- homem(platao)
- homem(socrates)

leia-se: Adão é um homem

leia-se: Platão é um homem

leia-se: Sócrates é um homem

Regras em Lógica – Exemplo 01: os mortais!

- homem(adao)
- homem(platao)
- homem(socrates)
- Todos homens sao mortais

leia-se: Adão é um homem

leia-se: Platão é um homem

leia-se: Sócrates é um homem

Regras em Lógica – Exemplo 01: os mortais!

- homem(adao) leia-se: Adão é um homem
- homem(platao) leia-se: Platão é um homem
- homem(socrates) leia-se: Sócrates é um homem
- Todos homens sao mortais
- $\forall x.(homem(x) \rightarrow mortal(x))$
- A LPO usa um raciocínio dedutivo ⇒ pesquise sobre isto!

Regras em PICAT (1)

```
1 %%% FATOS ...
index(-) % These facts are not ordered
3 homem( platao )
4 homem ( socrates )
5 homem( adao )
  %% uma regra da LPO: Todos homens sao mortais
  mortal(X) => homem(X) .
10 listar_todos ?=> %%% this rule is backtrackable
            mortal(X).
11
           printf("\n Homem mortal: %w ", X) ,
12
13
           false.
14
  listar todos =>
            printf("\n The End \n ") ,
16
            true. %% the final rule of above
17
18
19 main => listar_todos.
```

Regras em Lógica - Exemplo 02: os pais!

- pai(platao, luna)
- pai(platao, pricles)
- pai(epimenides, platao)

leia-se: Platão é o pai de Luna

leia-se: Platão é o pai de Péricles

leia-se: Sócrates é o pai de Platão

Regras em Lógica – Exemplo 02: os pais!

- pai(platao, luna) leia-se: Platão é o pai de Luna
- pai(platao, pricles) leia-se: Platão é o pai de Péricles
- pai(epimenides, platao) leia-se: Sócrates é o pai de Platão
- Alguém que é avô tem um filho que é um pai de alguém

Regras em Lógica – Exemplo 02: os pais!

- pai(platao, luna) leia-se: Platão é o pai de Luna
- pai(platao, pricles) leia-se: Platão é o pai de Péricles
- pai(epimenides, platao) leia-se: Sócrates é o pai de Platão
- Alguém que é avô tem um filho que é um pai de alguém
- Alguém que é irmão tem o mesmo pai e não é irmão consigo mesmo

Regras em Lógica – Exemplo 02: os pais!

- pai(platao, luna) leia-se: Platão é o pai de Luna
- pai(platao, pricles) leia-se: Platão é o pai de Péricles
- pai(epimenides, platao) leia-se: Sócrates é o pai de Platão
- Alguém que é avô tem um filho que é um pai de alguém
- Alguém que é irmão tem o mesmo pai e não é irmão consigo mesmo
- As regras estão nos slides de lógica
- ⇒ as saídas são particularizações (PU e PE)

Regras em PICAT (1)

```
%%% FATOS ... desenhe a arvore geneologica
  index(-,-)
         pai(platao, luna).
         pai(platao, pericles).
         pai(platao, eratostenes).
         pai(epimenides, platao).
  listar_pais ?=>
           pai(X,Y) ,
a
           printf("\n ==> %w e pai de %w", X , Y) ,
10
           false.
11
12
13
  listar_pais =>
           printf("\n ") ,
14
           true. %% the final rule of above
15
16
  listar avos ?=>
17
           avo(X,Y),
18
           printf("\n ==> \%w e avo de \%w", X , Y) ,
19
           false.
20
21
```

Regras em PICAT (2)

```
listar_avos =>
         printf("\n ") ,
23
         true. %% the final rule of above
24
 avo(X,Y) ?=> pai(X,Z), pai(Z,Y).
27
 irmao(X,Y) ?=> pai(Z,X), pai(Z,Y), X !== Y.
 %% main padrao
31 main ?=> listar_pais,
        avo(X,Y), printf("n ==> %w eh avo de %w", X, Y),
32
     irmao(Z,W), printf("\n ==> \%w eh irmao de \%w", Z, W),
     false.
35 main => true.
```

Regras em Lógica – Exemplo 03: os conexões entre cidades

as estradas existentes:

- (1) estrada(joinville, itajai)
- (2) estrada(joinville, blumenau)
- (3) estrada(itajai, balneariocamboriu)
- (4) estrada(blumenau, balneariocamboriu)
- (5) estrada(balneariocamboriu, florianopolis)
- (6) $\forall x \exists y : estrada(x, y) \rightarrow caminho(x, y)$
- (7) $\forall x \exists z \exists y : estrada(x, z) \land caminho(z, y) \rightarrow caminho(x, y)$
- Veja os comentários nos slides de lógica

Regras em PICAT (1)

```
%%% FATOS ... = Mapa
3 index(-, -)
4 estrada(joinville, itajai)
s estrada(joinville , blumenau )
6 estrada(itajai , camboriu )
7 estrada(blumenau , camboriu)
8 estrada(camboriu . floripa)
a
  % As regra da LPO agora em PICAT
  caminho(X,Y) ?=> estrada(X,Y) .
  caminho(X,Y) => estrada(X,Z),
                                    caminho(Z,Y).
13
  listar todos ?=> %%% this rule is backtrackable
            caminho(X,Y)
                                                     %% and
15
            printf("\n X: %w ---> Y: %w ", X,Y)
16
            false.
17
18
  listar todos =>
            printf("\n ") ,
20
21
            true. %% the final rule of above
```

Regras em PICAT (2)

```
22
23 %% aconselhavel o ... uso do main
24 main =>
25     listar_todos .
```

⇒ as saídas são **particularizações** (PU e PE)

Exercícios

Resolva e implemente em PICAT os seguintes problemas:

- Seja o conjunto das seguintes fórmulas em lógica de primeira-ordem (LPO), as quais descrevem o comportamento de um adversário autônomo (NPC-nerd por computador) em um videogame:
 - 1. agente(oponente)
 - 2. estado(oponente, fome)
 - 3. fruta(banana)
 - 4. fruta(laranja)
 - 5. sanduiche(bigmac)
 - 6. $\forall x \exists y : (fruta(x) \lor sanduiche(y) \rightarrow alimento(x))$
 - 7. $\exists z \forall x : (agente(z) \land estado(z, fome) \land alimento(x) \rightarrow decisao(z, comer, x))$

Demonstre as possíveis decisões que o **agente** pode executar quando está no estado "fome".

⇒ as saídas são particularizações (PU e PE)

Exercícios

continuação:

 Seja o conjunto das seguintes fórmulas em lógica de primeira-ordem (LPO), as quais descrevem uma estória:

```
1. \forall y \exists x (pessoa(y) \land pet(x) \land vacinado(x) \rightarrow ama(y, x))
```

- 2. $\forall x (pet(x) \land saudavel(x) \rightarrow vacinado(x))$
- 3. pessoa(mickey)
- 4. pet(pluto)
- 5. pet(garfield)
- 6. saudavel(pluto)
- 7. saudavel(garfield)

Responda quem

é saudável, vacinado, e quem ama o quem?

⇒ as saídas são particularizações (PU e PE)

A recursão já foi usada nos exemplos da cidade, dos pais, etc

- A recursão já foi usada nos exemplos da cidade, dos pais, etc
- O objetivo é buscar a solução n-ésima instância na solução da (n-1)-ésima instância

- A recursão já foi usada nos exemplos da cidade, dos pais, etc
- O objetivo é buscar a solução n-ésima instância na solução da (n-1)-ésima instância
- Raciocínio análogo (e o contrário) da hipótese indutiva

Exemplo da soma de 0 a N (inteiro, positivo)

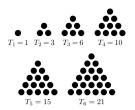
$$0+1+2+\cdots+n=\frac{n(n+1)}{2}$$

Exemplo da soma de 0 a N (inteiro, positivo)

- $0+1+2+\cdots+n=\frac{n(n+1)}{2}$
- Ilustrando:

Exemplo da soma de 0 a N (inteiro, positivo)

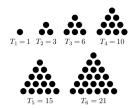
- $0+1+2+\cdots+n=\frac{n(n+1)}{2}$
- Ilustrando:



Aqui temos a fórmula da soma, e se não tivéssemos?

Exemplo da soma de 0 a N (inteiro, positivo)

- $0+1+2+\cdots+n=\frac{n(n+1)}{2}$
- Ilustrando:



- Aqui temos a fórmula da soma, e se não tivéssemos?
- Eis a recursão ...

Exemplo da soma de 0 a N (inteiro, positivo)

$$S(n) = 0 + 1 + 2 + 3 + 4 + \dots + (n-1) + n$$

Exemplo da soma de 0 a N (inteiro, positivo)

$$S(n) = 0 + 1 + 2 + 3 + 4 + \dots + (n-1) + n$$

Reformulado sob uma visão da indução finita como:

Exemplo da soma de 0 a N (inteiro, positivo)

$$S(n) = 0 + 1 + 2 + 3 + 4 + \dots + (n-1) + n$$

Reformulado sob uma visão da indução finita como:

$$S(n) = \left\{ egin{array}{ll} 0 & ext{para } n=0 \ S(n-1)+n & ext{para } n \geqslant 1 \end{array}
ight.$$

Explicando

- O procedimento é recursivo,
- Contudo, deve-se encontrar a definição para a "parada" da recursividade.
- Como n não tem limite superior, então n, inicia-se pelo que se conhece, n=0

Explicando

- O procedimento é recursivo,
- Contudo, deve-se encontrar a definição para a "parada" da recursividade.
- Como n não tem limite superior, então n, inicia-se pelo que se conhece, n=0
- Em um procedimento algoritmico:

```
#1. A soma até 0 é 0, logo: soma(0,0). 
#2. Para soma dos n-ésimos termos, é necessário a soma do (n-1)-ésimos termos
Assim uma fórmula recursiva é deduzida como: soma(N,S) = Nant := (N-1) \land soma(Nant, S_Nant) \land S := (N + S_Nant).
```

Explicando

- O procedimento é recursivo,
- Contudo, deve-se encontrar a definição para a "parada" da recursividade.
- Como n não tem limite superior, então n, inicia-se pelo que se conhece, n=0
- Em um procedimento algoritmico:

```
#1. A soma até 0 é 0, logo: soma(0,0).

#2. Para soma dos n-ésimos termos, é necessário a soma do (n-1)-ésimos termos

Assim uma fórmula recursiva é deduzida como:

soma(N,S) = Nant := (N-1) \wedge

soma(Nant, Nant) \wedge

N := (N + Nant).
```

■ Entendido?

Explicando

- O procedimento é recursivo,
- Contudo, deve-se encontrar a definição para a "parada" da recursividade.
- Como n não tem limite superior, então n, inicia-se pelo que se conhece, n=0
- Em um procedimento algoritmico:

```
#1. A soma até 0 é 0, logo: soma(0,0).

#2. Para soma dos n-ésimos termos, é necessário a soma do (n-1)-ésimos termos

Assim uma fórmula recursiva é deduzida como: soma(N,S) = Nant := (N-1) \wedge soma(Nant, S_Nant) \wedge S := (N + S_Nant).
```

■ Entendido? ⇒ Agora basta escrever em PICAT

Recursão em PICAT (1)

```
1 % Soma de 0 + 1 + 2 + 3 + .... + N
main => soma_p1(7, X) ,
          printf("\n soma_P1: %d " , X) ,
3
           soma_p2(7, Y),
          printf("\n soma_P2: %d " , Y) .
  /* recursividade CLASSICA -- prolog like*/
  soma_p1(0,S) ?=> S = 0. % regra backtrackable
  soma_p1( N, S ) => N > 0, %%% regra recursiva
                      Ant = (N - 1).
10
                      soma_p1( Ant , Parcial ),
11
                      S = (N + Parcial).
12
13
  /* simplificada */
  soma_p2(0,S) ?=> S = 0.
  soma_p2(N,S) , N > 0 =>
               soma_p2( N-1 , Parcial ),
17
                S = N + Parcial.
18
```

Variações do Problema da Soma (1)

Reusando todo aprendizado o exemplo anterior:

```
% Soma como predicado
  main => soma_p1(7, X),
          printf("\n soma_P1: %d " , X),
           soma_p2(7, Y),
          printf("\n soma_P2: %d " , Y),
6
          printf("\n soma_f1: %d " , soma_f1(7) ),
          printf("\n soma_f2: %d " , soma_f2(7) ).
  /* recursividade CLASSICA -- prolog like*/
  soma p1(0.S) ?=> S = 0. % regra backtrackable
  soma_p1( N, S ) => N > 0, %%% regra recursiva
                      Ant = (N - 1).
13
                      soma_p1( Ant , Parcial ),
14
                      S = (N + Parcial).
15
16
  /* simplificada */
  soma_p2(0,S) ?=> S = 0.
  soma p2(N,S) , N > 0 =>
               soma_p2( N-1 , Parcial ),
20
```

Variações do Problema da Soma (2)

```
S = N + Parcial.

S = N + Parcial.

% Soma como funcao -- visao classica

soma_f1(0) = S => S = 0.

soma_f1(N) = S, N >= 1 =>

S := N + soma_f1(N-1).

% Soma como funcao de fatos -- proximo a Haskell

soma_f2(0) = 0.

soma_f2(N) = N + soma_f2(N-1).
```

Conclusão

- PICAT é uma linguagem nova (2013), desconhecida, revolucionária e com um futuro promissor para áreas de pesquisas e utilização comercial.
- Atualmente há pouco material disponível e uma comunidade pequena de usuários, mas existe um site atualizado e mantido por Hakan Kjellerstrand e um fórum de discussão no próprio site que está cada dia mais ativo, graças ao crescimento de usuários desta linguagem.

Referências

- https://github.com/claudiosa/CCS/tree/master/picat
- http://picat-lang.org/

Questionário

- 1. Qual característica do P.I.C.A.T é mais chamativa?
- 2. Em quais aplicações você usaria P.I.C.A.T?
- 3. Quais são os pontos positivos e negativos do P.I.C.A.T que você identifica?
- 4. Se pudesse melhorar algo no P.I.C.A.T, o que melhoraria?
- 5. O P.I.C.A.T pode substituir alguma linguagem?