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 (31 de outubro de 2016)

Picat é Multiparadigma

- Imperativo procedural
- Funcional
- Lógico

Linguagem Multiparadigma

Motivo de existencia dos paradigmas?

- lacksquare Sintaxe \Rightarrow 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	fra ca	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	casament
Legibilidade	baixa	média	mé dia	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

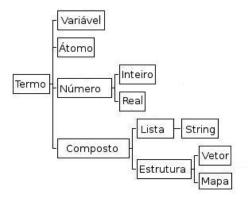


Figura: Hierarquia dos Tipos de dados

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

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

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
2 index(-) % these facts are not ordered
       nome(joao).
         nome(maria).
5 index(-,-)
                % these facts are not ordered
      idade nome (18. joao).
     idade_nome(19, maria).
  index(-,-)
      pai(pedro, joao).
      pai(pedro, maria).
10
  index(-,-,-)
     idade_nome_sexo(18, joao, 'm').
12
     idade_nome_sexo(19, maria, 'f').
13
  index(-,-,-,-,-)
      dados (futebol, 18, joao, 'm', joinville).
15
      dados (natacao, 19, maria, 'f', blumenau).
16
  listar_nomes ?=> %%% this rule is backtrackable
18
           nome(X)
                                        %% and
19
           printf("\n Nome: %w ", X) ,
20
           false.
21
```

Fatos em PICAT (2)

```
22
23 listar_nomes =>
                                                             printf("\n ") ,
24
                                                             true. %% the final rule of above
25
            \(\lambda\) \(\lam
            listar_ida_nomes
                                                                                           ?=>
                                                             idade_nome(Y,X),
28
                                                             printf("\n Nome: %w Idade: %w", X, Y) ,
29
                                                            false.
 30
31
            listar_ida_nomes =>
                                                             printf("\n ") .
33
                                                             true. %% the final rule of above
34
            listar dados
                                                             dados (X1, X2, X3, X4, X5),
37
                                                             %%dados(futebol, 18, joao, 'm', joinville).
                                                             printf("\n Nome: %w Idade: %d Sexo: %c Joga: %w Mora: %w".
                                                             X3, X2, X4, X1, X5),
                                                            false.
41
42
43 listar_dados =>
```

Fatos em PICAT (3)

```
printf("\n "),
true. %% the final rule of above

main => listar_nomes,
listar_ida_nomes,
listar_dados.

listar_dados.

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 ....
55. Embora a ordem do codigo nao interessa
56. :- do Prolog e agora ?=>
58. Contudo so assim "=>" nao tem backtracking
59 */
```

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)
- 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 ...
2 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
           false.
13
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
2 index(-,-)
         pai(platao, luna).
         pai(platao, pericles).
         pai(platao, eratostenes).
5
         pai(epimenides, platao).
  listar pais ?=>
           pai(X,Y),
           printf("\n ==> %w e pai de %w", X , Y) ,
10
           false.
11
12
  listar_pais =>
13
           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)

```
22 listar_avos =>
23
        printf("\n ") ,
        true. %% the final rule of above
24
avo(X,Y) ?=> pai(X,Z), pai(Z,Y).
27
28 irmao(X,Y) ?=> pai(X,Z), pai(Z,Y), X !== Y.
30 %% 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) $\forall x \; \exists y : estrada(x, y) \rightarrow caminho(x, y)$
- $(7) \quad \forall x \ \exists z \ \exists y : estrada(x,z) \land caminho(z,y) \rightarrow caminho(x,y)$
- Veja os comentários nos slides de lógica

Regras em PICAT (1)

```
2 %%% FATOS ... = Mapa
3 index(-, -)
4 estrada (joinville , itajai )
s estrada(joinville , blumenau )
6 estrada(itajai , camboriu )
7 estrada(blumenau , camboriu)
8 estrada(camboriu . floripa)
  % As regra da LPO agora em PICAT
  caminho(X,Y) ?=> estrada(X,Y) .
  caminho(X,Y) => estrada(X,Z),
                                     caminho(Z,Y).
13
14 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
            true. %% the final rule of above
21
```

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)

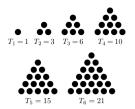
$$-$$
 0 + 1 + 2 + ··· + $n = \frac{n(n+1)}{2}$

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

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

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

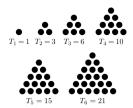
- $0+1+2+\cdots+n=\frac{n(n+1)}{2}$
- Ilustrando:



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?

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, \log 0: 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) = N ant := (N-1) \land S soma (N ant N soma (N soma (N ant N soma (N soma (N
```

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?

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).
```

■ Entendido? ⇒ Agora basta escrever em PICAT

Recursão em PICAT (1)

```
1 %% many ways to write a loops that sum from 0 up to N
2 \% 0 + 1 + 2 + 3 + \dots + (N-1) + N
3 main => soma_01(7),
           soma_02(7),
           soma 03(7).
5
6
  soma_O1(N) => %% USING foreach
           S := 0,
           foreach (Aux in 1 ... N)
9
                    printf(" %d", Aux),
10
                    S := S + Aux
11
           end,
12
       printf("\n SOMA de 1 ate %d: %d\n", N, S).
13
14
  soma_02(N) => %% USING do-while
15
           S := 0.
16
           Aux := N,
17
           do
18
                    printf(" %d", N),
19
                    S := S + N
20
                    N := N - 1
21
```

Recursão em PICAT (2)

```
while (N >= 0),
22
       printf("\n SOMA de 1 ate %d: %d\n", Aux, S).
23
24
  soma 03 (N) => %% USING while-do
25
           S := 0,
26
           Aux := N,
27
           while (N >= 0)
28
                   printf(" %d", N),
29
                   S := S + N
30
                   N := N - 1
31
32
           end,
33
       printf("\n SOMA de 1 ate %d: %d\n", Aux, S).
```

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?