Paradigmas de Programação

Prof. Maicon R. Zatelli

Aula 1 - Panorama Histórico

Universidade Federal de Santa Catarina Florianópolis - Brasil

Panorama Histórico - O Computador

Ideia do computador parte dos conceitos de:

- Maquina programável (Ada Lovelace)
- Logica combinatória (Schonfinckel Haskell B. Curry)
- Computabilidade (Church Turing)
- Arquitetura de máquina de estado com memória e endereço (Modelo von Neumann)

Panorama Histórico - Maquina programável

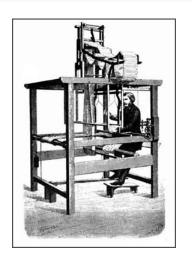
Cartões da máquina de bordados de Jacquard (https://www.youtube.com/watch?v=01Jns3fPItE).

Babbage e Ada: inventaram a máquina analítica a partir do tear de Jacquard.

• Substituíram os cartões de operação (de desenho do jacquard) por cartões de padrões algébricos.

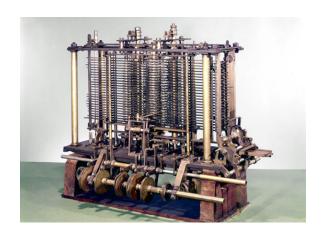
Ada criou os cartões para programar a máquina, tornando-se a primeira programadora.

Panorama Histórico - Tear de Jacquard



Fonte: http://docencia.fca.unam.mx/ arojas/htlm interiores/jac char.htm

Panorama Histórico - Máquina analítica



 $Fonte: \ http://estorias dahistoria 12. blog spot. com/2012/12/197-aniversario-de-adalove lace. html$

Notação introduzida por Moses Schonfinckel, revista e ampliada por Haskell Curry, para eliminar a necessidade de variáveis na lógica matemática.

São transformações por meio de funções de alta ordem descritas previamente, chamados de combinadores SKI.

I retorna o argumento (identidade): $Ix \rightarrow x$

K quando aplicado a qualquer argumento x, origina uma função constante a um argumento Kx, que quando aplicado a qualquer tese, retorna x: $Kxy \to x$

 ${\cal S}$ é um operador de substituição. Leva três argumentos e, em seguida,

- retorna o primeiro argumento aplicado ao terceiro, o qual é então
- aplicado ao resultado do segundo argumento aplicado ao terceiro,

ou seja, $Sxyz \rightarrow xz(yz)$

7

SKSK

- SKSK
 - Usando a regra-S: KK(SK)

- SKSK
 - Usando a regra-S: KK(SK)
 - Usando a regra-K: K

- SKSK
 - Usando a regra-S: KK(SK)
 - Usando a regra-K: K
 - Fim. Nenhuma outra regra pode ser aplicada.

- SKSK
 - Usando a regra-S: KK(SK)
 - Usando a regra-K: K
 - Fim. Nenhuma outra regra pode ser aplicada.
- $oldsymbol{0}$ SIIlpha

- SKSK
 - Usando a regra-S: KK(SK)
 - Usando a regra-K: K
 - Fim. Nenhuma outra regra pode ser aplicada.
- \bigcirc SII α
 - Usando a regra-S: $I\alpha(I\alpha)$

- SKSK
 - Usando a regra-S: KK(SK)
 - Usando a regra-K: K
 - Fim. Nenhuma outra regra pode ser aplicada.
- \bullet SII α
 - Usando a regra-S: $I\alpha(I\alpha)$
 - ullet Usando a regra-I: Ilphalpha

- SKSK
 - Usando a regra-S: KK(SK)
 - Usando a regra-K: K
 - Fim. Nenhuma outra regra pode ser aplicada.
- \bullet SII α
 - Usando a regra-S: $I\alpha(I\alpha)$
 - ullet Usando a regra-I: Ilphalpha
 - Usando a regra-I: $\alpha\alpha$

- SKSK
 - Usando a regra-S: KK(SK)
 - Usando a regra-K: K
 - Fim. Nenhuma outra regra pode ser aplicada.
- \bullet SII α
 - Usando a regra-S: $I\alpha(I\alpha)$
 - Usando a regra-I: $I\alpha\alpha$
 - Usando a regra-I: $\alpha\alpha$
 - Fim. Nenhuma outra regra pode ser aplicada.

Panorama Histórico - Computabilidade

Alonso Church: usando lógica combinatória desenvolve o cálculo lambda e usando cálculo- λ prova a computabilidade.

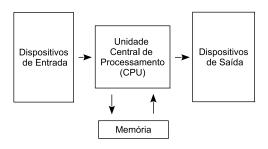
Alan Turing: usa um modelo de máquina de estado para provar a mesma coisa, a Máquina de Turing.

- Qualquer coisa que pode ser computável por uma Máquina de Turing, pode ser chamada de computável. O mesmo vale para cálculo- λ .
- Qualquer computação que pode ser executada por meios mecânicos pode ser executada por uma Máquina de Turing.

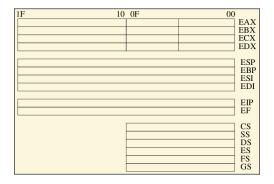
Panorama Histórico - Modelo de von Neuman

Proposto por John von Neumann em 1940.

O Processador segue as instruções armazenadas em uma memória de programas, para ler canais de entrada, enviar comandos sobre canais de saída e alterar as informações contidas em uma memória de dados.



Panorama Histórico



Panorama Histórico - Linguagens

Linguagem de máquina 10100000 00110110001110101...

Código: A0h; Instrução: mov AX, moffset Endereço de memória de 64 bits

O processador:

- Lê a instrução apontada pelo registrador IP (Instruction Pointer).
- Carrega a instrução A0h no reg. CS (Code segment).
- Carrega os 64 bits de moffset no reg. DS (Data Segment) ou 32+32 nos registradores DS:ES.
- Transfere 64/32 bits no endereço de memória apontado pelo reg. para o reg. AX e incrementa o reg. IP.

Panorama Histórico - Linguagens

rótulo: mnemônico, argumento1, argumento2, argumento3 ...

- O rótulo é um identificador seguido por :
- O mnemônico é uma palavra reservada para o código da instrução do processador
- O número de argumentos depende da instrução e do código do processador

Exemplo

soma: add edx, 10

Panorama Histórico - Linguagens

Difícil montar programas diretamente no set de instruções do processador: Assembly, autocode, IPL (codigos simbolicos).

Assembly foi criado para facilitar a montagem do programa (assembler = montador).

Assembly não é propriamente uma linguagem

Ideia: linguagem de alto nível -> código objeto -> montador

Solução: Compiladores

Panorama Histórico - Linguagens - FORTRAN

FORTRAN (FORmula TRANslator) - 1954

Procedural e imperativa

Criada pela IBM (John Backus)

Dedicada a resolução de equações e fórmulas matemáticas

FORTRAN II: loops, funções, sub-rotinas e a primitiva do comando FOR.

Panorama Histórico - Linguagens - FORTRAN 77

```
program fatorial
  implicit none
  integer N
  parameter (N=5)
  integer i
  integer produto
  produto = 1
  do i = 1, N, 1
    produto = produto * i
  end do
  write(*,*) 'fatorial de ', N, ' = ', produto
  end
```

Tente executar este código em:

 $https://www.tutorialspoint.com/compile_fortran_online.php$

[&]quot;implicit none" indica que todas as variáveis devem ter seu tipo pré-definido

Panorama Histórico - Linguagens - LISP

LISP (LISt Processor) - 1958

Funcional

Criada por John McCarthy

Desenvolvida para processamento de listas

Puramente recursiva e não iterativa

Não diferencia código e dados

Panorama Histórico - Linguagens - LISP

```
(defun fatorial (n)
    (if (= n 0)
        1
        (* n (fatorial (- n 1)))
    )
)
(defun main()
    (write-string (write-to-string (fatorial 5)))
)
(main)
```

Tente executar este código em:

http://www.compileonline.com/execute lisp online.php

Panorama Histórico - Linguagens - ALGOL

ALGOL (ALGOrithmic Language) - 1958

Procedural, criada em 58 como IAL (International Algorithmic Language)

Criada por comitê de especialistas em computação

Primeira linguagem autônoma, independente de arquitetura (portável)

Introduziu a declaração em blocos e variáveis locais, arrays dinamicos, := para atribuição, loops IF...THEN...ELSE, FOR, SWITCH, WHILE

ALGOL 68 define cast de tipos e UNION.

Panorama Histórico - Linguagens - ALGOL68

```
BEGIN INT n = 5;
BEGIN
    INT produto := 1;
    FOR i TO n DO
        produto *:= i
    OD;
    print (("fatorial de ", n, " = ", produto))
END
END
```

Tente executar este código em:

http://www.compileonline.com/execute algol online.php

Panorama Histórico - Linguagens - BASIC

BASIC (Beginers All-purposes Symbolic Instruction Code) - 1963

Procedural

Criada por John Kemeny e Thomas Kurtz.

Originalmente, código de linhas numeradas e subrotinas chamadas por linha (GOTO e GOSUB)

Panorama Histórico - Linguagens - BASIC

Tente executar este código em: http://www.quitebasic.com/

Panorama Histórico - Linguagens - C

C (nome dado depois da linguagem B) - 1965

Procedural (da linhagem da ALGOL)

Criada por Brian Kernighan e Denis Ritchie.

Linguagem destinada para programar sistemas Unix a partir do BCPL (1965) e B (1967) desenvolvidas pela AT&T foi padronizada em 1973 (ANSI C).

Conceito de blocos, bibliotecas (headers) de funções, array, pointers e casting de tipos.

É uma das linguagens mais utilizada até hoje.

Panorama Histórico - Linguagens - C

```
#include <stdio.h>
int main() {
    int n = 5;
    int fatorial = 1;
    int i;
    for (i = 1; i <= 5; i++) {
        fatorial *= i;
    printf("fatorial de %d = %d \n", n, fatorial);
    return 0;
```

Tente executar este código em:

http://www.compileonline.com/compile c online.php

Panorama Histórico - Linguagens - Prolog

Prolog (logic programming) - 1972

Lógica

Criada por Alain Colmerauer e Philippe Roussel.

Linguagem puramente lógica e baseada num subconjunto do cálculo de predicados de primeira ordem, o que é definido por cláusulas de Horn. Alguns conceitos fundamentais são unificação, recursão, e backtracking.

Panorama Histórico - Linguagens - Prolog

```
:- initialization(main).
fatorial(1,1).
fatorial(N,K) :- N1 is N - 1, fatorial(N1, K1), K is N * K1.
main :- write('fatorial de 5 = '), fatorial(5, X), write(X).
```

Tente executar este código em:

 $http://www.compileonline.com/execute_prolog_online.php$

Panorama Histórico - Linguagens - Haskell

HASKELL (nome em homenagem a Haskell Curry) - 1990

Funcional (diretamente derivada da ML)

Criada pela Universidade de Glasgow.

Linguagem puramente funcional e baseada em cálculo lambda tipado.

Panorama Histórico - Linguagens - Haskell

```
fatorial 0 = 1
fatorial n = n * fatorial (n-1)
main = putStrLn ("fatorial de 5 = " ++ show (fatorial 5))
```

Tente executar este código em:

 $http://www.compileonline.com/compile_haskell_online.php$

Panorama Histórico - Linguagens

Linguagens: 1970 - 2018

Várias linguagens derivadas das anteriores:

Imperativas: Forth - Modula 2 - Perl - PHP - Javascript - C# ...

Orientadas a Objetos: Smaltalk - ADA - C++ - Eiffel - Python - Ruby - Java ...

Declarativas: Prolog - SQL - HTML - UML - XML - Scheme - ML - Miranda - Haskell - OHaskell (OOP) - Clean - CAML - OCAML (OOP) - UML ...

Objetivo é gerar o mesmo código... (parte 1)

```
Inicialização
section .data
   msg db 'fatorial de 5 = ',0xa
   len equ $ - msg ;tamanho da mensagem
   num db ', Oxa ; variavel para armazenar resultado
section .bss
   lennum resb 1
section .text
   global _start
                   ;inicio do programa (para o ligador)
start:
                   ;tamanho da mensagem
   mov edx, len
                   ;mensagem para escrever (endereco)
   mov ecx, msg
   mov ebx, 1
                   ;file descriptor (stdout)
   mov eax, 4
                   ;system call number (sys_write)
                   :call kernel
   int 0x80
   mov eax, 1 ; armazena o produto (fatorial)
   mov ecx, 5
                   :fatorial de 5
```

Objetivo é gerar o mesmo código... (parte 2)

Calcula o fatorial

```
fatorial:
    mul ecx          ;eax *= ecx
    dec ecx     ;ecx--
    cmp ecx, 0     ;ecx == 0
    jne fatorial    ;if (ecx != 0) goto fatorial

;conversao de numero para ASCII
    mov ebx, 11     ;tamanho do vetor "num"
    mov [lennum], ebx;salva o tamanho do vetor "num" em lennum
    mov ebx, num+9    ;comeca a armazenar o numero da direita par esquerda
    mov edi, 10     ;divisor 10
```

Objetivo é gerar o mesmo código... (parte 3)

jne toascii

;if (ecx != 0) goto toascii

Objetivo é gerar o mesmo código... (parte 4)

```
Imprime o resultado

inc ebx ;aponta para a posicao inicial do numero mov edx, [lennum];tamanho da mensagem mov ecx, ebx ;mensagem para escrever (endereco) mov ebx, 1 ;file descriptor (stdout) mov eax, 4 ;system call number (sys_write) int 0x80 ;call kernel

mov eax, 1 ;system call number (sys_exit) int 0x80 ;call kernel
```

Tente executar o código completo em:

http://www.compileonline.com/compile assembly online.php

Linguagem de programação é uma linguagem artificial usada para facilitar o controle de uma máquina de estados, principalmente para a especificação exata de algoritmos. É destinada a descrever o conjunto das ações consecutivas que um computador deve executar.

Enquanto um **programa** é uma sequência de passos (finita) escritos em uma **linguagem de programação** (entendidas por computadores), um **algoritmo** é uma sequência de passos (finita) escritos em linguagem natural (entendida por nós, humanos).

Linguagens de Programação - Programa

Bellman-Ford void bellmanFord(int s) { int u, v; for $(v = 1; v \le V; v++)$ { d[v] = INF;pi[v] = NIL; d[s] = 0;for (int i = 0; i < V; i++) { for (u = 1; u <= V; u++) { for (int j = 0; j < pos[u]; j++) { v = adj[u][j];if (d[v] > d[u] + w[u][v]) { d[v] = d[u] + w[u][v];pi[v] = u;

Linguagens de Programação - Algoritmo

Bellman-Ford

```
\label{eq:continuity} \begin{split} & \text{Initialize()} \\ & \text{Bellman-Ford(G,W,s)} \\ & \text{for i = 1 to } |V| - 1 \\ & \text{for each edge (u, v)} \in E \\ & \text{Relax(u, v)} \end{split}
```

Paradigma de programação é uma maneira de se programar a solução de um problema de forma que possa ser expresso por uma linguagem.

- Imperativos ou declarativos
- Procedurais ou funcionais
- Estruturado ou orientado a objetos

As linguagens de programação podem suportar mais de um paradigma. Ex: Python.

Linguagens de programação são formadas por:

- Componentes léxicos
- Regras de sintaxe
- Estruturas semânticas

Componentes léxicos

- Palavras: nomes, comandos, variáveis, etc.
- Símbolos: aspas, parênteses, #, \$, +, -, etc.
- Pontuações: pontos, vírgulas, pontos e vírgulas, etc.
- Brancos: espaços, tabulações, quebras de linha, etc.

Regras de sintaxe

• Combinações de palavras, brancos, símbolos e pontuação.

Gramática - BNF <expr> ::= <expr> "+" <term> | <expr> "-" <term> | <term>

```
<term> ::= <term> "*" <factor> | <term> "/" <factor> | <factor> <factor> ::= "(" <expr> ")" | identifier | number
```

Exemplo

```
(a + 5) / 5 * 2
```

- * BNF é uma notação definida por Peter Naur e melhorada por John Bakus. Por isso o nome Backus-Naur Form (BNF).
- * EBNF (Extended-BNF) inclui novos símbolos, como *, ?, e +.

- * EBNF (Extended-BNF) inclui novos símbolos, como *, ?, e +.
 - * o símbolo (ou grupo de símbolos entre parênteses) à esquerda do operador * é repetido **zero ou mais** vezes.

```
<declaration> ::= <type> identifier ("," identifier)* ";"
```

 + o símbolo (ou grupo de símbolos entre parênteses) à esquerda do operador + é repetido uma ou mais vezes.

```
<digits> ::= (<digit>)+
```

 ? o símbolo (ou grupo de símbolos entre parênteses) à esquerda do operador ? é opcional (pode aparecer zero ou uma única vez).

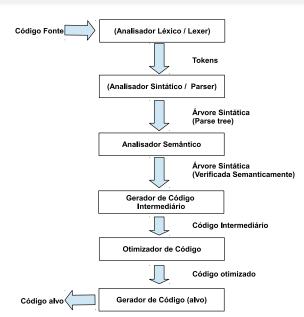
```
<number> ::= <digits> ("." <digits>)?
```

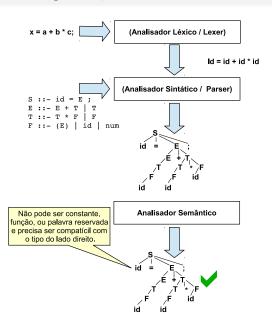
Estruturas Semânticas

Significados de blocos sintáticos

```
for (i = 1; i < 4; i++) {
    //comandos
}
```

```
loop:
mov ax, 0
mov cx, 4
//comandos
inc ax
cmp cx, ax
jne loop
```





Analisador Léxico

Converte o "código fonte de entrada" em uma lista de tokens.

- Linguagem regular / expressão regular
- Utiliza autômatos finitos

Analisador Sintático

Converte a "lista de tokens" em uma árvore sintática.

- Linguagem livre de contexto
- Utiliza autômatos com pilha

Analisador Semântico

Analisa a "árvore sintática" semanticamente.

- Declaração de variáveis
- Escopo
- Verificação de tipos
- Conversões de tipos
- Declaração e uso de rótulos

Acesso a uma tabela de símbolos e tratamento de erros são realizados em todas as três fases de análise (léxica, sintática e semântica).

Tabela de símbolos

 Gerencia cada token (identificador), seu lexema e atributos, quando for o caso.

Tratamento de erros

- Informa erros em cada uma das fases. Exemplos:
 - Léxico: identificador mal formado (caracteres inválidos)
 - Sintático: encontrado for, esperado;
 - Semântico: variável x não declarada

Atividades

- Faça um resumo/tabela sobre alguns paradigmas de programação e cite as principais características de cada um deles. Cite também linguagens de cada um dos paradigmas.
- Pesquise sobre outras linguagens de programação existentes e seus respectivos paradigmas.
- O que é o paradigma de programação "orientado a agentes"? Pesquise sobre eles e cite algumas linguagens.
- Leia o capítulo 1 do livro: AHO, A.V.; SETHI, R. ULLMAN, J.D. Compiladores Princípios, Técnicas e Ferramentas, Ed. Addison Wesley 2008 / LTC, 1995. (BU)

Referências

Slides inspirados no material do prof. Joao Dovicchi.