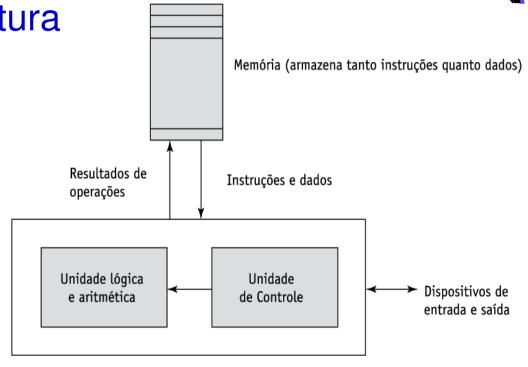


Paradigma Imperativo

 Mais antigo e bem desenvolvido, década de 40 e de certa forma, ainda dominante

 Influência da arquitetura de computadores preponderante de Von Neumann

Atribuição



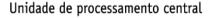
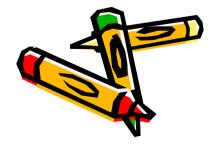


Figura 1.1 A arquitetura de computadores de von Neumann.



(SEBESTA, 2003)

Paradigma Imperativo*

 Conceito baseado em estados (modelado por variáveis) e ações manipuladoras destes estados



- Informa como as instruções devem ser executadas
- Sequência de ordens: "Primeiro faça isso, depois faça aquilo"
 - (*) *Imperare*, latim = comandar

Conceitos principais:

- variáveis (representam simbolicamente células de memória),
- declarações de atribuição (transmissão de dados), e
- forma iterativa de declarações de repetição.

Comandos:

- de atribuição,
- condicionais, e
- de ramificação (goto*), condicionais e incondicionais.

=> COMPLETA QUANTO A TURING



(*) Dijkstra, 68: uso excessivo de goto prejudica confiabilidade

- Ser "Completa quanto a Turing"
 ¹ significa:
 fornecer base efetiva de recursos para implementação de qualquer algoritmo que possa ser projetado
- E deve conter:
 - Estruturas de controle
 - Entrada/saída
 - Manipulação de exceções e erros
 - Abstração procedural
 - Expressões e atribuição
 - Suporte de biblioteca para estruturas de dados
 - (1) Linguagens de outros paradigmas to podem ser, no sentido de que qualquer uma é igualmente capaz de expressar qualquer algoritmo.

Programas = algoritmos + estruturas de dados (Wirth, 76)

Abstração procedural:

"O processo de abstração procedural permite ao programador se preocupar principalmente com a interface entre a função e o que ela calcula, ignorando os detalhes de como o cálculo é executado."

Refinamento gradual* (Wirth, 73):

"processo que utiliza a abstração procedural desenvolvendo um algoritmo da sua forma mais geral para uma implementação mais específica."

Ex.: sort (list, len);

// especifica E/S mas não como realiza ação

// código contém qq algoritmo de ordenação

(*) Ou refinamento em passos, decomposição funcional

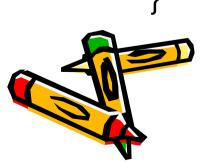
Implementações do algoritmo sort:

```
A) foreach i in the sequence of indices of list {
          list[i] = minimum elemento in remaining list
B) foreach i in the sequence of indices of list {
     foreach j > i in the sequence of indices of list {
          list[i], list[j] = min, max of list[i], list[j]
C) foreach i in the sequence of indices of list {
     foreach j > i in the sequence of indices of list {
          if list[i] < list[j] {
                  swap list[i], list[j]
```



Algoritmo refinado pode então ser codificado razoalvelmente de forma direta – em C poderia ser:

```
void sort (Type list, int len) {
    for (int i=0; i<len; i++)
        for (int j=i+1; j<len; j++)
        if ( list[ i ] < list[ j ] ) {
            Type t = list[ j ];
            list[ j ] = list[ i ];
            list[ i ] = t;
        }
}</pre>
```



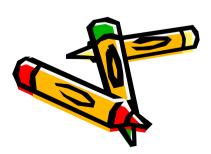
Ling. Imperativas Não Estruturadas

- Assembly, FORTRAN e BASIC
- Versões originais FORTRAN => goto para repetição e seleção de execução de instruções => dificuldade na leitura e acompanhamento da execução.
- Exemplo baseado na sintaxe do Pascal:

```
read(x);
2: if x = 0 then goto 8;
writeln(x);
4: read(next);
if next = x then goto 4;
x := next;
goto 2;
```

Ling. Imperativas Estruturadas

- Objetivo: facilitar leitura e acompanhamento da execução de algoritmos.
- Não usam goto !!!!
- Instruções em blocos = unidades de programa, abstraindo-se das suas estruturas internas.
- Blocos de instruções podem ser selecionados para execução através de declarações de seleção como if...else, ou repetidamente executados através de declarações de repetição como while.



Ling. Imperativas Estruturadas

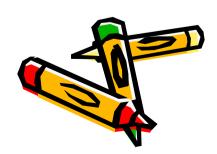
• Exemplo de código estruturado, na sintaxe do Pascal, correspondente ao exemplo anterior:

```
read(x);
while x <> 0 do begin
    writeln(x);
    repeat
        read(next);
    until next <> x;
    x := next;
end;
```



Vantagens X Desvantagens

- Eficiência (embute modelo de Von Neumann)
- Mais fácil de traduzir para a linguagem de máquina
- Paradigma dominante e bem estabelecido
- Relacionamento indireto entre E/S (indução a erros/ estados) => falta de legibilidade semântica (mix comportamento, interface e dados)
- Descrições operacionais focalizam como fazer



Programação Procedural

- Sinônimo de Programação Imperativa
- Deve estar baseada e suportar o conceito de procedimentos (rotinas) e possuir sintaxe para defini-los.
- A maioria das linguagens procedurais também são linguagens imperativas, pois fazem referências explícitas ao estado do ambiente de execução.
 - Geralmente é melhor escolha do que programação sequencial e não estruturada (complexidade média e facilidade de manutenção).

Programação procedural

- Possíveis benefícios são:
 - Habilidade de reutilizar o mesmo código em diferentes lugares no programa sem copiá-lo
 - Forma mais fácil de organizar o fluxo do programa que uma coleção de comandos goto ou jump (programa grande e complicado => código spaguetti)
 - A habilidade de ser fortemente modular e estruturado



Programação Orientada a Objetos

- Abstração de dados (ou TDAs), Simula67
- Estende a noção de tipo (encapsulamento)
- Objetivo: empacotar os tipos de dados e suas funções juntos em único módulo, com as funções proporcionando uma interface pública.
- Módulos permitem separação da interface lógica (especificação) da implementação
 ocultação de informação

Programação Orientada a Objetos

- Problemas dos 80s: inicialização e finalização automática de valores, módulos não proporcionavam maneira simples de estender abstração de dados, necessidade de atender aplicações embarcadas e GUIs,...
- POO surgiu como estilo popular de programação no qual a decomposição de objetos era o foco, no lugar da decomposição funcional e da abstração de dados

Programação Orientada a Objetos

- Classes
- Visibilidade e ocultamento de informação
- Herança simples e múltipla
- Polimorfismo
- Modelos (templates)
- Classes abstratas
- Interfaces
- Reflexão



Vantagens X Desvantagens

- As mesmas do imperativo
- Classes estimulam modularidade, reusabilidade, extensibilidade
- Mercado crescente

Semelhantes as do imperativo, porém amenizadas pelas facilidade de estruturação

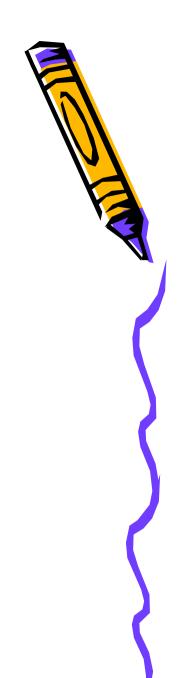


Alguns exemplos de linguagens do modelo imperativo

- Ada
- Algol
- Basic
- C
- Cobol
- Fortran
- Pascal

- Python
- Java
- Smalltalk
 - C++
 - Lua
 - Mathematica





Paradigma Declarativo

- Requer a descrição do problema:
 descrever propriedades da solução
 desejada não especificar como o
 algoritmo deve agir
- O programa é estruturado como uma coleção de propriedades para encontrar o resultado esperado
- Exemplo: Dado um banco de dados ou um conjunto de regras, o computador tenta encontrar a solução ao casar todas as propriedades desejadas.

Paradigma Declarativo

- Separa lógica (o que) de controle (como)
- Estratégia: descobrir e implementar um algoritmo geral para solucionar o problema
- Tarefa do programador: desenvolver uma descrição precisa do problema, ao invés de descobrir um algoritmo para resolvê-lo
- Base de programação funcional, lógica ou restritiva



Paradigma Declarativo

- Ganhou impulso ao se descobrir que a lógica formal propicia a elaboração de um algoritmo simples para resolução de problemas, adequado ao uso em sistemas declarativos de propósito geral (programação lógica)
- Ex. dedução lógica + prolog



Alguns exemplos de linguagens do modelo declarativo

Forma popular: linguagens específicas de domínio

- XSTL (transformar documentos XML)
- SQL

Outras linguagens:

- Erlang
- Lisp
- Haskell

- Prolog
- Mercury



Vantagens X Desvantagens

- Tratamento e armazenamento de dados
- Programador: definições e/ou equações especificando relações

 Certa ilegibilidade de código (ex. código HTML)



Haskell

 O difundido caso do <u>Programa Olá Mundo</u> pode ser exemplificado da seguinte forma:

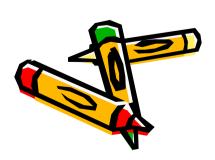
olamundo :: IO() olamundo = putStr "Ola mundo"

A clássica definição da função <u>fatorial</u>:

```
fatorial :: Integer -> Integer
fatorial 0 = 1
fatorial n \mid n > 0 = n * fatorial (n-1)
```

· Ou em uma linha:

fatorial n = if n > 0 then n * fatorial (n-1) else 1



Prolog

Torres de Hanoi

```
hanoi(N):- move(N, left, centre, right).
move(0, _, _, _) :- !.
move(N, A, B, C) :-
 M is N-1,
 move(M, A, C, B), inform(A, B), move(M, C, B, A).
inform(X, Y) :-
   write('move a disc from the '), write(X),
   write(' pole to the '), write(Y), write(' pole'), nl.
```

Prolog

Torres de Hanoi

