

Tipos de Paradigmas

Imperativo

- Linguagem: C

Funcional

- Linguagem: Clojure

Orientado a Objetos

- Linguagem: Java

Lógico

- Linguagem: Prolog

Seminário:

O que fazer no seminário:

- Cada dupla com uma linguagem;
- Organização e estruturas da linguagem;
- histórico e influências;
- Tutorial de instalação;
- Desenvolver uma aplicação na linguagem.

Avaliação do Seminário:

- Qualidade do estudo;
- Aplicação desenvolvida;
- Qualidade da apresentação;
- Arguição (perguntas do professor).

Linguagens:

- Python
- C++
- C#
- Javascript
- PHP
- Grovy
- Scala
- Haskell
- Go
- Ruby
- Shell Script
- Lua
- Perl
- Rist
- Dart
- Julia
- Typescript
- R
- SQL
- Elixir
- Common Lisp
- Schema
- Visual Basic
- Swift
- PL/SQL
- Logo
- Fennel

----- AULA 1 -----

Linguagem de Programação: Facilita a expressão e a comunicação de ideias entre as pessoas, assim como as linguagens naturais.

- Diferenças importantes:
 - a) Permite a comunicação de ideias entre pessoas e computadores;
 - b) Uma Linguagem de Programação possui um domínio de expressão mais restrito;
 - c) Linguagens de Programação facilita a expressão de ideias computacionais.

Princípios de Linguagens de Programação:

- **Sintaxe:** Descreve o que constitui um programa estruturalmente correto.

Qual é o conjunto básico de palavras e símbolos para escrever um programa estruturalmente correto?

Como um compilador analisa a sintaxe de um programa?

- **Nomes e Tipos:** Uma Linguagem de Programação deve possuir um conjunto de regras para nomear entidades (variáveis, funções, classes, parâmetros, etc).

Propriedades dos nomes: Escopo, visibilidade, ligação.

Tipos: Denotam os tipos de valores que um programa pode manipular:

simples (caracter, inteiro, real, etc);

estruturado (arrays, etc);

complexo (classes, funções).

- **Semântica:** Significado do programa, ou seja, o efeito de cada comando sobre os valores das variáveis.

As funções representam elementos chave da abstração procedural.

* Abstração Procedural é entender o que uma função faz, e não como ela faz isso.

- **Paradigma de Programação:** Modelo ou padrão de resolução de problemas, São basicamente os “tipos” de programação:

Imperativo: Diz **como** as coisas serão feitas;

Orientado a Objeto: Coleção de objetos que interagem entre si, passando mensagens e transformando seus estados.

Funcional: Coleção de funções matemáticas que interagem entre si por meio de composição funcional, condições e recursão.

Lógico: Permite modelar um problema declarando qual resultado o programa deve obter em vez de como ele deve ser obtido (Pode ser visto como uma coleção de regras ou restrições do problema).

Linguagens tem Características e Critérios:

Critérios:

- Legibilidade
- Facilidade de Escrita
- Confiabilidade
- Custo

Características:

- Simplicidade
- Ortogonalidade
- Tipo de dados
- Abstração
- Expressividade

Restrições de Projeto:

- Arquitetura
- Conf. Técnica
- Padrões
- Sist. Legados

* Relação Custo-Benefício

Métodos de implementação

- **Compilação:** programas são traduzidos em linguagem de máquina, inclui sistema JIT.
- **Interpretação Pura:** Programas são interpretados por outros programas (interpretadores).
- **Híbrido:** Compromisso entre compiladores e interpretadores puros.

AULA DIA 09/08

- Toda Linguagem de Programação precisa de uma gramática

- Gramática é um conjunto de regras

BNF:

FUNDAMENTOS DA BNF:

- LHS: Left-Hand Side é a abstração definida
- RHS: Right-Hand Side é a definição da abstração. Consiste em um misto de tokens, lexemas e outras abstrações.
- Regra ou produção: é a representação completa (LHS e RHS)
- Símbolos não-terminais: abstração
- Símbolos terminais: lexemas e tokens
- Uma descrição BNF (gramática) é uma coleção de regras.
- Um símbolo inicial (start symbol) é um elemento especial de símbolos não-terminais de uma gramática.

----- AULA 3 -----

GRAMÁTICA AMBÍGUA:

Uma gramática é ambígua quando ela gera uma sentença de duas ou mais árvores sintáticas (parse trees) diferentes.

Pode causar um problema para o compilador, pois ele pode ficar em dúvida de qual árvore usar. Então, é recomendado que uma gramática não seja ambígua.

----- AULA 4 -----

ANÁLISE LÉXICA E ANÁLISE SINTÁTICA

- Análise de sintaxe c/ análise léxica (baseada em autômatos finitos) =>Separa as entidades / unidades do código
- Análise baseada na gramática BNF.

ANÁLISE LÉXICA

- Identifica o que as coisas são;
- Exemplo: “A é um indentificador”, “+ é um operador”, etc.

- É um identificador de padrões (pattern matcher) para caracteres de uma string;
- identifica substrings do código-fonte (lexemas), e associa os lexemas aos tokens;

Abordagens para construir um analisador léxico:

- Tabela gerada a partir de uma descrição formal;
- Diagrama de estados que descreve tokens;
- Diagrama de estados que descreve tokens e uma tabela de estados;

ANÁLISE SINTÁTICA

- Vai tentar montar a árvore sintática (ou seja, vai analisar se o programa está feito de forma que faça sentido);

PORQUE SEPARAMOS O ANALISADOR LÉXICO DO SINTÁTICO

- Torna mais simples as análises;
- Permite otimizar o analisador léxico;
- Melhora a portabilidade.

LINGUAGENS IMPERATIVAS:

- Linguagens imperativas são abstrações da arquitetura de von Neumann;
- Variável é abstração de uma célula da memória;
- Variáveis são caracterizadas por uma 6 atributos:
 - Nome
 - Endereço
 - Tipo
 - Valor
 - Tempo de vida (vinculação)
 - Escopo

Paradigma Imperativa

→ como realizar algo

VINCULAÇÃO

ESTÁTICA: ocorre em tempo de compilação, antes da execução, permanecendo inalterada.

DINÂMICA: Ocorre em tempo de execução, ou seja, pode ser alterada durante a execução.

- Vinculação (binding) de atributos a variáveis

→ Associa sêxtupla a variável

- Vinculação de Tipos

→ Aspectos Importantes:

- Como o tipo é especificado?
- Quando a vinculação ocorre?

→ Declaração explícita (vinculação estática): lista nome e especifica o tipo

→ Declaração implícita (vinculação estática): usa convenções ao invés de instruções

Vinculação dinâmica de tipo

→ O tipo é determinado durante a execução do programa;

→ vínculo é temporário

→ vantagem: flexibilidade na programação

→ desvantagem: diminui a capacidade de encontrar erros

⇒ Vinculação de armazenamento e tempo de vida

Alocação: Vincula área de memória a uma variável (reserva);

Desalocação: Desvincula a área de memória (libera);

Tempo de vida: tempo entre a alocação e desalocação;

- 4 Categorias:

- Variáveis estáticas
 - Alocação de memória antes da execução do programa;
 - Variáveis globais: acessíveis em todo o programa;
 - Variáveis locais estáticas: declaradas dentro de um subprograma, mas deve reter valores entre execuções separadas do subprograma (variáveis sensíveis a história);
 - Vantagem: Endereçamento é direto, não exige custo adicional p/ alocação/desalocação;
 - Desvantagem: Pouca flexibilidade (recursão).
- Variáveis dinâmicas de pilha
 - A alocação de memória da variável é feita quando a declaração dela é elaborada mas o tipo é amarrado estaticamente;
- Variáveis dinâmicas do heap (explícitas)
- Variáveis dinâmicas do geap (implícitas)

----- AULA 7 -----

Last
In
First
Out

Escopo

- Vinculação de nome
- Determina a visibilidade de uma variável
- Visibilidade (Capacidade da variável ser referenciada por uma instrução)

Escopo de uma variável: Consiste no conjunto de instruções nas quais a variável é visível.

→ Escopo estático: compilador verifica

→ ocorre em tempo de compilação

→ escopo léxico

→ Escopo dinâmico: definido em tempo de execução

→ depende da sequência de execução das instruções

Escopo Estático Exemplo:

```
void f1(){  
    int a; (ESCOPO DE "a" COMEÇA AQUI)  
    a = a + 1;  
  
    int b; (ESCOPO DE "b" COMEÇA AQUI)  
    b = b + 1;  
}
```

Variável Local: Uma variável é local a uma unidade de código se for declarada nele.

Variável Não-Local: é uma variável declarada fora da unidade de código mas é visível dentro dela.

- **OBS:** variável global é um caso particular de variável não-local

----- AULA 8 -----

- A) Bloco Monolítico = Todas variáveis globais
- B) Blocos Não-aninhados (disjuntos)
- C) Blocos Aninhados

Escopo Dinâmico: A ordem das funções podem alterar a visibilidade das variáveis.

Escopo Estático: “Abriu e fechou Chaves, isso vira um bloco e o tempo de vida da variável é isso”

Escopo Dinâmico: O tempo de vida da variável é o tempo de execução da função, não importa se lá dentro ele chama outra função, se a função não acabou, a variável continua ‘viva’.

AULA 9

SEMINÁRIO

ESTUDO DA LINGUAGEM (Pronto 17/10):

- Histórico;
- Instalação (**Windows**, Linux);
 - IDE opcional;
- Tipos de Dados / Escopo;
- Estruturas (Dicionário, Lista, etc);
- Estruturas de Controle (If, For, Switch, While, etc);
 - Tem algo diferente?
- Recursos da linguagem (exemplo: Corotinas do C++; Pattern Matching...);
- **Não é pra falar de Biblioteca;**
- Importante fazer exercícios simples como:
 - Helloworld;
 - Média;
 - if;
 - for;
- Colocar curiosidades na apresentação;
 - Onde foi utilizada, etc
- Ideias:
 -

APLICAÇÃO (A definir entre: 01 a 15 de Outubro):

Subprogramas:

- Essência da programação estruturada/imp.
- Abstração do processo

Abstração: Focar nas informações relevantes dentro de um contexto

“ Basicamente, subprograma é pegar uma função e focar em como construir ESSA função, e não o programa inteiro, como por exemplo, no caso do printf, focar em como imprimir algo, e não o que vai imprimir.

- O reúso de subprogramas resulta em economia de espaço de memória e tempo de codificação, aumenta a legibilidade, enfatiza a estrutura lógica e oculta detalhes de baixo nível.
- **TIPOS DE SUBPROGRAMAS:**
 - **Função:** Retorna Valor
 - **Procedimento:** Não Retorna Valor.
- Se uma função é um modelo fiel das funções matemáticas, ela não produzirá efeitos colaterais
 - Efeitos Colaterais: Não modifica seus parâmetros nem quaisquer variáveis definidas fora dela.
- “É melhor ter 100 funções operando sobre uma estrutura de dados do que 10 funções operando sobre 10 estruturas de dados”, Alan Perlis.
- Programação em blocos monolíticos
 - inviabiliza grandes sistemas
- Dividir para conquistar
 - Dividir um problema em problemas menores
 - Permite a reutilização
 - Facilita o entendimento do programa
 - Segmenta o programa
- Módulo
 - Unidade de Código que pode ser compilado separadamente
 - Deve possuir um objetivo único
 - Deve ser reutilizável
 - Deve interagir com outros módulos (Interface bem definida)

- Abstração
 - Habilidade de Selecionar e representar aspectos essenciais de um contexto específico;
 - Abstração pode ser em diferentes níveis:
 - Abstração Dados
 - Abstração Processos (subprograma)
 - {O que o trecho de código faz?
 - {Como o trecho ou código faz isso.

- Subprogramas
 - Subprograma é uma abstração de processo
 - Permite segmentar o programa em vários blocos lógicos
 - Deve possuir um propósito único e claro
 - Legibilidade, reutilização, manutenção

- Algumas linguagens diferenciam as funções:
 - função: retorna um valor
 - procedimento: não retorna valor
 - Subrotina
 - Linguagem C não faz distinção (Não tem palavra reservada)
 - Procedimento: uma função que retorna void.
 - Em C++ e Java, um método é uma função declarada dentro de uma classe.

- Parâmetros:
 - Meio pelo qual um subprograma pode acessar dados.
 - Ex: float media (**float a, float b**);
 - Ausência de parâmetros reduz:
 - Legibilidade
 - Ex: float media();
 - Confiabilidade

- Parâmetros: Reais, formais, argumento
 - Parâmetro formal: Identificador listado no cabeçalho do subprograma é usado no corpo dele.
 - Ex: float media(float a, float b){
 - return (a+b)/2.0;
 - }

- Parâmetro Real: Identificador ou expressões usados na chamada do subprograma
 - Ex: int main() {
 - float x = 10;
 - float y = 15;
 - float m = media (**x**, **y**);
 - // resto do programa
 - return ;
 - }
- Argumento: é o valor passado do parâmetro real p/ o parâmetro formal;
- Correspondência entre parâmetro reais e formais
 - Parâmetros posicionais
 - Parâmetros chave-valor
 - Mix dos dois
- Parâmetro posicional:
 - Os parâmetro reais são relacionados c/ os parâmetros funcionais pela ordem;
- Parâmetro chave-valor:
 - Informa qual parâmetro funcional irá corresponder ao parâmetro real.
 - Ex: media (float a, float b = 1)
 - na chamada:
 - media (x); // assume b=1
 - media (x,y); // b assume y
 - Ex 2:
 - na chamada:
 - media (a=y, b=x)
 - media (b=x, a=y)

- Recursão:

- “Para entender recursão, primeiro é preciso entender recursão!”

⇒ **Problema c/ estrutura recursiva**

Cada instância do problema contém uma instância menor do mesmo problema

Algoritmo Recursivo

Se: A instância em questão é pequena, resolva imediatamente

Senão

- a) reduza a uma instância menor do mesmo problema
- b) Aplique o método a instância
- c) Volte a instância original b

AULA 11

MODELOS DE PASSAGEM DE PARÂMETROS

- Processo no qual os parâmetros formais assumem seus respectivos valores;
- 3 aspectos importantes:
 - a) **direção da passagem**
 - b) **mecanismo de implementação**
 - c) **momento no qual a passagem é realizada**
- Tipos de passagem:
 - 1) **Por cópia-valor:** Apenas são copiados para novas variáveis, logo modificar o valor do parâmetro formal não causa impacto nos parâmetros reais.
 - preocupação com o espaço de memória.
 - direção: entrada
 - 2) **Por cópia-resultado:** Parâmetros formais são copiados para parâmetros reais imediatamente antes do retorno da chamada do subprograma.
 - direção: saída.
 - 3) **Por cópia-valor-resultado:** Usar 1 e 2.

4) Por referência: Unidade chamada passa para a unidade chamada endereço do parâmetro real

- Benefício: Otimiza o uso da memória
- Problemas: Legibilidade / Confiabilidade
 - parâmetro formal é um apelido
 - modelo entrada-saída

5) Por nome: Amarração do parâmetro a posição não é feita na hora da chamada, mas a cada vez que ele é usado na unidade chamada.

- Tardia

Implementação de Subprograma

- Quando o subprograma é chamado:
 - Mecanismo do método de passagem de parâmetros (ex: cópia-valor, referência, nome, etc)
 - Alocar dinamicamente as variáveis locais
 - Salvar o estado da unidade chamadora
 - Acesso as variáveis não-locais
- Quando o subprograma encerra:
 - Cópia dos parâmetros de Saída
 - Desalocar as variáveis locais
 - restabelecer o estado da unidade chamadora
 - restabelecer o acesso às variáveis locais
 - devolver o controle à unidade chamadora.
- O que precisa ser armazenado para se realizar o controle:
 - Informação estado sobre a unidade chamadora
 - parâmetro
 - endereço de retorno
 - Valores de retorno para funções
 - Variáveis temporárias usadas pelo código

(estes dados vão ficar em uma estrutura chamada “registro de ativação”).

- Instância de Registro de Ativação (IRA)

AULA 12

Paradigma Orientado a Objeto

- Sistema composto por objetos que interagem entre si.
 - Objetos possuem atributos e comportamentos.
 - Classe representa um conjunto de objeto,
-
- Exemplo:
 - Mouse:
 - Atributos: Cor, resolução, tipo do scroll, etc
 - Comportamentos: Mover, clicar, rolar
 - Monitor:
 - Atributos: Cor, formato, material, resolução, etc
 - Comportamentos: ligar, desligar

AULA 12

Abstração de Dados \Rightarrow Classe (composta por atributos e métodos)

\rightarrow Representa um conjunto de objetos

\rightarrow Tipo Abstrato de Dados

* Objeto é uma instância da classe

AULA 13

Um linguagem de programação funcional é considerada **pura** quando ela não possui efeitos colaterais (quando ocorre uma função modifica um de seus parâmetros ou uma variável global)

Ex:

Possui efeito colateral (está alterando o valor da variável 'a'):

```
int a = 0;

int fn(int x){
    return (x*2);
}
```

Não possui efeito colateral:

```
int a = 0;

int fn(int x){
    a = 10;
    return (x*2);
}
```


DEFN:

```
(defn soma [ a b ]
```

MAP:

O que faz: Mapeia a função para uma lista de valores, gerando a imagem para esta função.

Sintaxe: (map funcao (lista))

- **Exemplo:**

```
1 (defn dobro [x]
2   (* 2 x)
3 )
4
5 (map dobro '(1 2 3 4))
6 //RETORNO (2 4 6 8)
```

- **Exemplo em função anônima:**

```
1 (map (fn [x] (* 2 x)) '(1 2 3 4))
2 //RETORNO: (2 4 6 8)
```

REDUCE:

O que faz: Reduz uma quantidade de elementos para apenas 1 elemento aplicando uma função.

Sintaxe: (reduce funcao (lista))

- **Exemplo:**

```
1 (reduce + '(1 2 3 4))
2 //RETORNO: 10
```