Tipos de dados

Prof. Hugo de Paula



PONTIFÍCIA UNIVERSIDADE CATÓLICA DE MINAS GERAIS Departamento de Ciência da Computação

Sumário

- 1
- Valores e tipos
- Valores e tipos
- Tipos primitivos
 - Tipos enumerados
 - Tipos subfaixa
- Tipos compostos
 - Produto cartesiano
 - União disjunta
 - Mapeamento
 - Conjunto potência
- Tipos recursivos
- 2

Sistemas de tipos

- Verificador de tipos
- Tipagem estática de dinâmica
- Equivalência de tipos



Valores e tipos

- Valor: tudo aquilo que pode ser avaliado, armazenado, e passado como parâmetro
 - Valores são agrupados em tipos
- Tipo: conjunto de valores e de operações que podem ser realizadas sobre os mesmos
 - Matematicamente: baseados na teoria dos conjuntos
 - Computacionalmente: definem também quantidade de memória e forma de codificação
 - Na matemática: $\mathbb{Z} = [-\infty, +\infty]$
 - Em computação: int = [MIN_INT, MAX_INT]
- Linguagens de Programação devem incluir um conjunto de entidades que representam tipos de dados simples e prover mecanismos para a construção de novos tipos (abstração de dados)
- Tipos podem ser: primitivos, compostos e recursivos



Tipos primitivos

- Tipo primitivos:
 - Valores são atômicos (não decomponíveis)
 - Exemplos: inteiros, reais, caractere, lógicos, enumerados
- Tipos pré-definidos: tipos fornecidos pela LP, a partir dos quais todos os outros tipos são construídos
 - Normalmente identificados por palavras reservadas da linguagem

Exemplo: Tipos primitivos do Pascal

Tipo	sizeof()	Descrição
char	8-bit	codificação ASCII
integer	16/32-bit	número inteiro (tamanho pode variar com a implementação)
real	32-bit	número real
boolean	1-bit	tipo lógico (true, false)



Exemplos de tipos primitivos pré-determinados

Exemplo: Tipos primitivos do Java

Tipo	sizeof()	Valor mínimo	Valor Máximo	
char	16-bit	Unicode 0	Unicode 2 ¹⁶ – 1	
byte	8-bit	-128	+127	
		-2^{15}	$+2^{15}-1$	
short	16-bit	-32,768	-32,767	
	00.1.1	-2^{31}	$+2^{31}-1$	
int	32-bit	-2, 147, 483, 648	2, 147, 483, 647	
		-2^{63}	$+2^{63}-1$	
long	64-bit	-9, 223, 372, 036, 854, 775, 808	9, 223, 372, 036, 854, 775, 807	
float	32-bit	32-bit IEEE 754 floating-point numbers		
double	64-bit	64-bit IEEE 754 floating-point numbers		
bool	1-bit	true or false		
void				

Valores e tipos Tipos primitivos Tipos compostos Tipos recursivos



Tipos primitivos: tipo complexo

Número complexo

Matematicamente, um número é escrito na sua forma $a+b\jmath$. Os elementos a e b são números reais em que o valor de a representa a parte real e o valor de b representa a parte imaginária de um número complexo.

- Algumas linguagens suportam o número complexo como um tipo primitivo, apesar de possuir partes "decomponíveis". Ex: Fortran, Python e C99.
- Cada valor é representado por dois elementos float.
- Forma literal no Python: (10 + 2j).



Tipos primitivos: boolean (lógico)

- Apenas dois elementos: true e false.
- Pode ser implementado como bit, mas normalmente é implementado como byte.
- Possui operações lógicas associadas: conjunção (AND, & &, *), disjunção (OR, ||, +) e negação (NOT, !, ^), ou exclusivo (XOR, ^).
- Mas operações relacionais sobre tipos numéricos também produzem valores lógicos: >, <, ≤, ≥, ≡, ≠.
- Linguagem C usa inteiros para representar valores lógicos: 0 (false), \(\neq 0 \) (true).



Tipos primitivos: strings

- Questões polêmicas de projeto:
 - Deve ser um tipo primitivo ou uma cadeia de caracteres?
 - Devem possui comprimento estático ou dinâmico?
- Operações típicas: atribuição, cópia, comparação, concatenação, referência para substring e casamento de padrões.
- Strings estáticas: Java (classe String)
- String dinâmicas de comprimento limitado: C e C++.
 Utilizam um caractere especial que indicam o final da string (ex.: nulll terminated string).
- Strings dinâmicas: Perl e JavaScript. Não possuem máximo.



Tipos primitivos: strings

Static string

Length

Address

Descritor de strings estáticas em tempo de compilação.

Limited dynamic string

Maximum length

Current length

Address

Descritor de strings dinâmicas de comprimento limitado em tempo de execução.



Construtores de tipos primitivos: tipos enumerados

- Tipos Enumerados: conjuntos cujos elementos são listados e enumerados explicitamente
- Na maioria das linguagens o conjunto é ordenado (ou seja, a ordem de enumeração é importante)
- Operadores mais comuns s\u00e3o sucessor e antecessor

Exemplo em C++ / C

```
enum dia_semana {dom, seg, ter, qua, qui, sex, sab};
dia_semana hoje, ontem;
ontem = seg;
hoje = ontem + 1;
enum cores { vermelho = 1, verde = 256, azul = 65536};
```



Construtores de tipos primitivos: tipos enumerados

Exemplo em Pascal

```
type
    Dia = ( seg, ter, qua, qui, sex, sab, dom )

var
    hoje, amanha : Dia;

begin
    hoje := seg;
    if ( hoje = ter ) ...
    amanha := succ(hoje);
end.
```



Construtores de tipos primitivos: tipos subfaixa

 Tipos subfaixa: subconjuntos de tipos primitivos cujos elementos são especificados definido o limite inferior e o limite superior dos elementos (intervalo)

Exemplo em Pascal

```
type

Dias_do_Mes = 1..30;
unsigned_byte = 0..255;
signed_byte = -128..127;
string = packed array [1..255] of char;

var

x : 1..10;
y : 'a'...'z';
```

 C e Java não suportam tipos subfaixa, mas o seu comportamento pode ser simulado com *Iterators*



Tipos compostos

- Valores s\(\tilde{a}\) compostos a partir de valores mais simples
- Uma vez que tipos são conjuntos, operações sobre conjuntos podem ser utilizadas para construir novos tipos a partir dos tipos existentes (abstrações de tipos de dados)
- Essas operações são chamadas de construtores de tipos
- Construtores de tipos compostos:
 - Produto Cartesiano, União Disjunta, Mapeamento, Conjunto Potência



Tipo ponteiro

- Um tipo ponteiro possui uma faixa de valores que corresponde a endereços de memória, e um valor especial nil (normalmente representado pelo zero).
- Provê endereçamento indireto.
- Usado para gerenciamento dinâmico de memória.
- Região de memória em que o armazenamento é criado dinamicamente é chamado de heap.
- Tipo do ponteiro indica forma de codificação da região apontada.
- Em C: ponteiro void pode apontar para região de qualquer tipo.



Tipo ponteiro

- Operações fundamentais: atribuição e dereferenciação.
 - Atribuição: direciona o ponteiro para um endereço de memória.
 - Dereferenciação: retorna o valor armazenado no local apontado pelo valor do ponteiro.



- Matematicamente: $A \times B = \{(x, y) | x \in A, y \in B\}$
 - O produto cartesiano de n conjuntos S_1, S_2, \ldots, S_n , denotado por $S_1 \times S_2 \times \ldots \times S_n$, é um conjunto cujos elementos são n-tuplas ordenadas, onde $s_i \in S_i$
- Computacionalmente: São vistos por linguagens de programação como campos com nomes simbólicos: tuplas, registros, estruturas.
 - Diferença entre produto cartesiano e um registro:
 - No registro, os campos possuem nomes
 - No produto cartesiano, os campos são identificados pela sua posição



Exemplo em C++

```
typedef struct {
    int dia;
    int mes;
    int ano;
} Data;

Data natal;

natal.dia = 25;
natal.mes = 12;
natal.ano = 00;
```

 Na Programação Orientada para Objetos, as classes são formas de implementação de produtos cartesianos



Exemplo em Pascal

```
type
     Data = record
          dia : integer;
          mes : integer;
          ano : integer;
     end;
var
     natal :
              Data:
begin
     natal.dia := 25;
     natal.mes := 12;
     natal.ano := 00;
end.
```

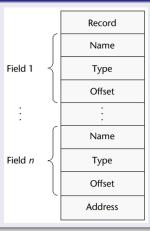


- Memória:
 - $\operatorname{sizeof}(A \times B) = \operatorname{sizeof}(A) + \operatorname{sizeof}(B)$
- Cardinalidade:
 - $\sharp (A \times B) = \sharp A \times \sharp B$
- Exemplo do registro Data, considerando que o tipo int possui 4 bytes
 - $Data = int \times int \times int$
 - sizeof(Data) = sizeof(int) + sizeof(int) + sizeof(int) =12 bytes
 - $\sharp \textit{Data} = 2^{32} \times 2^{32} \times 2^{32} = 2^{96}$



Tipo de dados Registro

Estrutura típica de um tipo de dados Registro





União

- Estrutura cujos campos compartilham uma área de memória.
- Matematicamente: $A + B = \{x | x \in A \text{ ou } x \in B\}$
- Computacionalmente: Implementa-se união disjunta.
 Mesmo que dois conjuntos possuam valores análogos, os valores do tipo A serão sempre considerados distintos dos valores do tipo B.
 - Exemplo: Seja $T = \{a, b, c\}$, então $T + T = \{esq\ a, esq\ b, esq\ c, dir\ a, dir\ b, dir\ c\} \neq T$
 - Na matemática $T \cup T = T$,



União livre

- C/C++, cria uma união não discriminada.
- União livre é unsafe, pois não permite checagem de tipos.

Exemplo de união livre em C++

```
enum tipo_dados {inteiro, real, logico};
struct Constante {
    char *nome; tipo_dados tipo;
    union {
        int val_int; // valor_log compartilham a
        float val_real; // mesma área de memória
        bool val_log; // tam. da área = sizeof(float)
    } valor;
};
Constante c;
strcpy(c.nome,"pi"); c.tipo = real;
c.valor.val_real = 3.1415926;
```



União discriminada

Em Pascal: registro variante

Exemplo de união discriminada em Pascal

```
type
   Cores= (vermelho, verde, azul);
   Formas= (circulo, triangulo, retangulo);
   Figura = record
      preenchida: boolean;
      cor: Cores;
      case tipo: Formas of { tag ou discriminante }
            circulo: (diametro: real);
            triangulo: (lado: real; altura: real);
            retangulo: (lado1: real; lado2: real);
      end
end;
```



União disjunta

- Memória:
 - $\operatorname{sizeof}(A + B) = \max(\operatorname{sizeof}(A), \operatorname{sizeof}(B))$
- Cardinalidade:
 - $\sharp (A + B) = \sharp A + \sharp B$
- Uniões são úteis para reduzir a alocação de memória quando diferentes dados não são necessários simultaneamente
- Uniões não são necessárias em linguagens orientadas para objeto: pode-se utilizar herança
 - Em C#, no entanto, é possível se simular união com StructLayout



União disjunta

Exemplo em C# de StructLayout

```
using System.Runtime.InteropServices;
[StructLayout(LayoutKind.Explicit)]
struct UniaoSimulada {
    [FieldOffset(0)]
    public byte val_byte;
    [FieldOffset(0)]
    public int val_int;
    [FieldOffset(0)]
    public float val_float;
}
```



Mapeamento

- Matematicamente: $m: A \rightarrow B = \{y = f(x) | x \in A, y \in B\}$
- Um mapeamento é uma função de um conjunto finito de valores A em valores de um tipo B.
- Mapeamentos em LP: implementados de duas formas
 - Por meio de arranjos.
 - Por meio de abstrações de função.



Mapeamento: arranjos

Exemplo em C

```
bool impar[10] = \{0, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 1\};
```

- Um arranjo representa um mapeamento finito, onde o conjunto do índice é enumerável.
- Muitas linguagens possuem arranjos multidimensionais.
- O conjunto do índice deve ser discreto.



Mapeamento: arranjos

Exemplo em Pascal

```
type
    matriz = array [1..10, 0..20] of integer;
var
    impar : array [1..100] of Boolean;
```

- Matematicamente:
 - matriz : [1; 10] \times [0; 20] $\rightarrow \mathbb{Z}$
 - impar : [1; 100] $\to \{V; F\}$



Mapeamento: arranjos

- Tipos dos índices dos arranjos:
 - Fortran e C: apenas int.
 - Java: tipos inteiros (byte, short, int long, unsigned int, etc..)
- Verificação de índice fora da faixa:
 - Fortran, C, Perl: N\u00e3o verificam faixa dos \u00edndices.
 - Java, C#: especificam checagem de faixa de índice.



- Quando o conjunto de índices de um arranjo é determinado?
- Arranjos Estáticos:
 - Conjunto de índices determinado em tempo de compilação
 - Exemplos: Pascal e C++

Exemplo em Pascal

```
var
vetor : array [1..10] of integer;
```



- Arranjos Dinâmicos:
 - Conjunto de índices determinado em tempo de execução, no momento da criação do arranjo
 - Uma vez determinado, conjunto de índices não pode ser alterado
 - Exemplo: Java

Exemplo em Java

```
int [] x;
int y = Console.readInt();
x = new int [y];
```



- Arranjos Flexíveis:
 - Conjunto de índices pode variar durante a execução
 - Exemplo: Perl

Exemplo em Perl



- Arranjos Flexíveis em Bash:
 - Conjunto de índices não precisa ser consecutivo ou contínuo
 - Partes do vetor n\u00e3o precisam ser inicializadas

Exemplo em Bash

```
area[13]=10
area[32]=TEXTUAL
echo "area[13] = ${area[13]}"
echo "Conteúdo de area[32] é ${area[32]}."
echo -n "area[46] = "
echo ${area[46]} # não imprime nada
for i in "${area[@]}"; do
echo "${i}"
```

Tipos compostos

Slices (fatiamento)

Slice

Uma fatia (*slice*) é uma subestrutura de um arranjo. Serve como mecanismo de referenciação.

- Úteis quando a linguagem provê operações sobre arranjos.
- Ex: Python

vetor(3:6) % é um arranjo de 3 elementos. mattriz[0][0:2] % 2 primeiros elementos da 1a linha da matriz.



Descritores de arranjos

Array

Element type

Index type

Index lower bound

Index upper bound

Address

Descritor de arranjo 1-D em tempo de compilação.

Multidimensioned array		
Element type		
Index type		
Number of dimensions		
Index range 1		
:		
Index range n		
Address		

Descritor de arranjo N-D em tempo de compilação.



Mapeamento: abstrações de funções

Exemplo em Pascal

```
function impar(n: integer): boolean;
begin
  impar:= (n mod 2) = 1
end;
```

- Abstração de função ≠ função computacional
- A abstração de função implementa uma função através de um algoritmo. → deve haver representação analítica
 - uma função computacional pode acessar e alterar valores de variáveis não-locais
 - uma abstração de função não pode produzir efeito colateral e deve possuir transparência referencial



Mapeamento

- Memória:
 - $\operatorname{sizeof}(A \to B) = \sharp(A) \times \operatorname{sizeof}(B)$
- Cardinalidade:

•
$$\sharp(A \to B) = \sharp B^{\sharp A}$$

- Cálculo de memória não faz sentido para abstrações de funções
- Em abstrações de funções o tamanho é fixo, definido pelo código compilado da função, mas exige processamento a cada mapeamento realizado



Tipos funcionais e tipos procedimentais

- Tipos de funções genéricas e tipos procedimentais podem ser criados em algumas linguagens
- Exemplo: em C, um tipo funcional (tipo função) de inteiro para inteiro pode ser declarada como
 - typedef int (*funcInt)(int);

Exemplo em C

```
int quadrado(int x) { return x*x; }
funcint f = quadrado;
int avaliar(funcint g, int val) {
   return g(val);
}
...
printf("\%d\n", avaliar(f, 3)); // imprime 9
```



Conjunto potência

- *Matematicamente*: $\mathcal{P}(S) = \{X | X \subseteq S\}$
- Em uma LP, como Pascal:

Exemplo em Pascal



Conjunto potência

- Memória:
 - $\operatorname{sizeof}(\mathcal{P}(S)) = [0.. \sharp S \times \operatorname{sizeof}(S)]$
- Cardinalidade:

•
$$\sharp \mathcal{P}(S) = \sum_{n=0}^{\sharp S} \binom{\sharp S}{n} = 2^{\sharp S}$$



Tipos recursivos

- Um tipo composto T é dito recursivo se possuir componentes que são do próprio tipo T
- Normalmente, utiliza ponteiros (ou apontadores)

Exemplo em C



Sistemas de Tipos

- **Tipos**: conjunto de valores com operações em comum.
- Sistema de Tipos: regras que regulam atribuição de tipos a várias partes de um programa.
- Verificador de Tipos: verifica se programas obedecem às regras do sistema de tipos.



Checagem de tipos (Type Checking)

- Generaliza o conceito de operandos e operadores para incluir subprogramas e atribuições.
- Checagem de tipos (Type Checking): é a atividade que garante que os operandos de um operador são de tipos compatíveis.
- Um tipo é compatível se ele é um tipo previsto para o funcionamento da operação, ou se existe alguma regra na linguagem que permite que ele seja implicitamente convertido para um tipo legítimo do operador.
 - A conversão automática de tipos é chamada de coerção.
- Erro de tipo: é causado pela aplicação de um operador a operandos de tipos inapropriados.



Sistema de tipos

- Linguagem Estaticamente tipada:
 - Toda variável possui um tipo
 - Verificação de tipos ocorre em tempo de compilação
 - Exemplo:
 - bool impar (int n) { }
 - Linguagens: Pascal, C, C++, Java
- Linguagem Dinamicamente tipada:
 - Somente valores possuem um tipo fixo
 - Variáveis podem assumir valores de tipos diferentes
 - Verificação de tipos ocorre em tempo de execução
 - Exemplo:
 - (defun impar (n) (....))
 - Linguagens: Lisp, Smalltalk



Sistema de tipos

Exemplo de tipagem dinâmica em JavaScript

```
<html> <head>
<script type="text/javascript">
   function startTime() {
      var today = new Date();
      var h = today.getHours();
      var m = today.getMinutes();
      var s = today.getSeconds();
     m = checkTime(m):
      s = checkTime(s);
      document.getElementById('txt').innerHTML = h + ":" + m + ":" + s:
      t = setTimeout('startTime()'.500):
   function checkTime(i) {
      if (i < 10) i = "0" + i;
      return i
</script>
</head>
<body onload="startTime()">
   <div id="txt"></div>
</body> </html>
```



Tipagem forte

- Se todas as associações de tipos são estáticas, então as checagens de tipo podem ser estáticas.
- Se as associações de tipo são dinâmicas, a checagem de tipos deve ser dinâmica.
- A linguagem de programação é fortemente tipada (strong typing) se os erro de tipos são sempre detectados.
- Vantagem da tipagem forte: permite detecção de mau uso de variáveis, que podem resultar em erros de tipo.
 - C e C++ não são fortemente tipadas: parâmatros não são checados e unions não são checadas.
 - Java e C# são fortemente tipadas (com exceção de type casting explícito).
 - Perl, Ruby, Python, Rust e F# são fortemente tipadas.



Tipagem forte vs tipagem fraca

Elementos que enfraquecem a tipagem?

- Regras de coerção.
- Type Casting.
- União livre.
- Operações aritméticas sobre ponteiros.

Segurança de tipos (type-safety)

É um conceito mais abrangente que tipagem forte. Em uma linguagem estaticamente tipada, garante que o eventual valor de uma expressão será sempre um membro legítimo do tipo estático da expressão.



Equivalência de tipos

- Equivalência Estrutural: duas variáveis têm tipos compatíveis se possuem a mesma estrutura.
- Equivalência por Nomes: duas variáveis têm tipos compatíveis se possuem o mesmo nome de tipo.

Exemplo em Pascal

- Equivalência de tipos estrutural: (a) e (b) corretas
- Equivalência de tipos por nomes: apenas (b) correta



Equivalência estrutural

Equivalência Estrutural: $T \equiv T'$ se e somente se T e T' têm o mesmo conjunto de valores. Verificação é feita comparando a estrutura dos tipos. Regras

- T e T' são ambos primitivos, então T ≡ T' sse T e T' forem idênticos. Ex: Integer ≡ Integer
- $T = A \times B$ e $T' = A' \times B'$, então $T \equiv T'$ sse $A \equiv A'$ e $B \equiv B'$. Ex: $Char \times Real \equiv Char \times Real$.
- T = A + B e T' = A' + B', então $T \equiv T'$ sse $A \equiv A'$ e $B \equiv B'$ ou $A \equiv B'$ e $B \equiv A'$. Ex: Char + Real \equiv Real + Char.
- $T = A \rightarrow B$ e $T? = A' \rightarrow B'$, então $T \equiv T'$ sse $A \equiv A'$ e $B \equiv B'$. Ex: Integer \rightarrow Real \equiv Integer \rightarrow Real
- Caso contrário, T não é equivalente a T'.



Equivalência por nomes

Equivalência por Nome: $T \equiv T'$ se e somente se possuem o mesmo nome de tipo.

Exemplo:

```
1 type
2 T1 = file of Integer;
3 T2 = file of Integer;
4 var
5 f1 : T1; f2 : T2;
6
7 procedure p(var f : T1);
```

p(f1) é válido? p(f2) é válido? Usam a mesma declaração de tipos?

- Tipos subfaixa de inteiros não são equivalentes a tipos inteiros.
- Parâmetros formais devem possui o mesmo tipo que os parâmetros reais, ou de chamada.