

# Polimorfismo e Acoplamento Dinâmico

- **Tópicos:** classificação de polimorfismo, coerção e sobrecarga, polimorfismo paramétrico, polimorfismo de inclusão e acoplamento dinâmico.
- **Objetivos:** exercitar o emprego dos diversos tipos de polimorfismo apoiados por Java.
- **Pré-requisitos:** classes e objetos, conhecimento básico sobre a linguagem Java, herança e o conceito de subtipo.

# **Polimorfismo**

# Polimorfismo (I)

- Polimorfismo significa “muitas formas” ou “tendo muitas formas”
- Funções são **polimórficas** quando seus operandos podem ter mais do que um tipo. Caso contrário, são ditas **monomórficas**
- Tipos são **polimórficos** se suas operações podem ser aplicadas para operandos de mais de um tipo. Caso contrário, são ditos **monomórficos**

## Polimorfismo (II)

- **Linguagem monomórfica:** cada valor/variável só pode ser interpretado como sendo de um único tipo.

Ex:

```
int i = 3;
```

- **Linguagem polimórfica:** cada valor/variável pode ser interpretado como sendo de mais de um tipo. Ex:

```
Documento d; Telegrama t; Carta c;
```

```
d = t; d = c;
```

```
d = new Telegrama();
```

```
d = new Carta();
```

## Exemplo de uma Linguagem Polimórfica (I)

Função:  $LENGTH :: [A] \rightarrow NUM, \text{for all types } A$

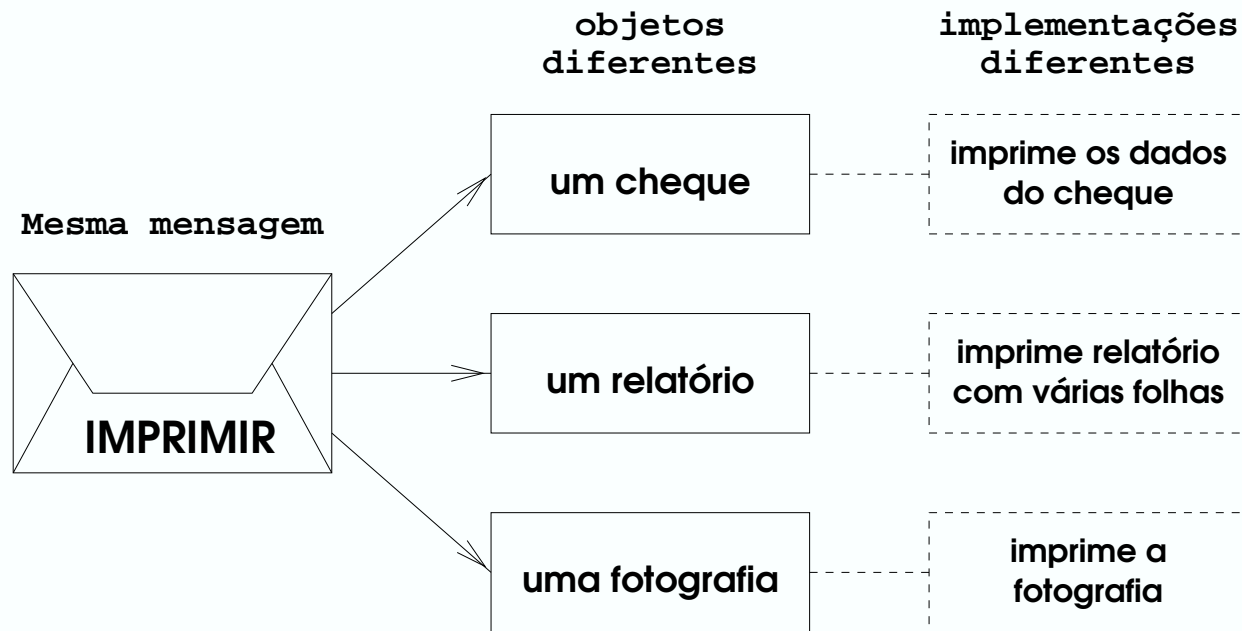
- $LENGTH$  : função cujos argumentos são listas
- $A$  : o tipo de elemento armazenado na lista pode ser qualquer um
- $NUM$  : o tipo de retorno é um número inteiro

## Exemplo de uma Linguagem Polimórfica (II)

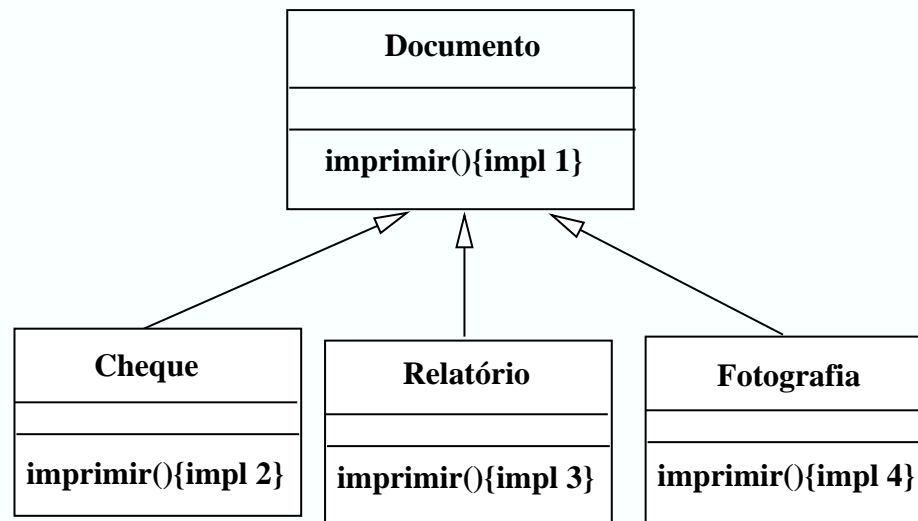
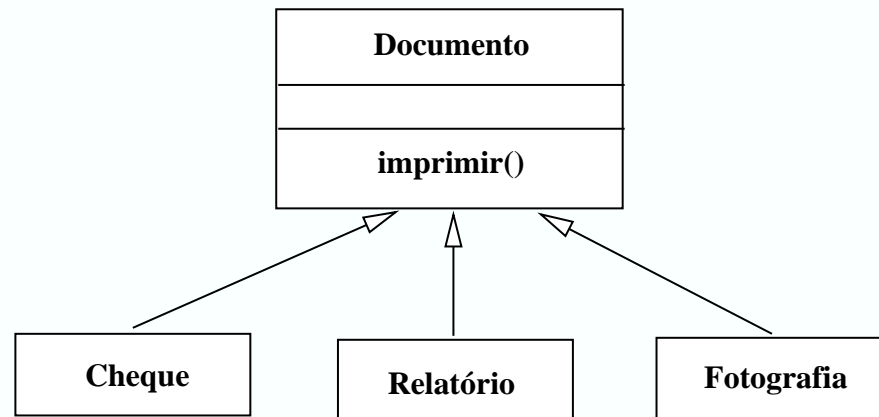
- Uma linguagem monomórfica força o programador a definir diferentes funções para retornar o comprimento de uma lista de inteiros, de reais, etc.. Pascal e C são exemplos de linguagens monomórficas
- Uma linguagem monomórfica exige que os tipos dos parâmetros sejam especificados na definição da função
- Não é possível definir uma função verdadeiramente polimórfica onde o tipo de um parâmetro permanece indefinido até o momento da execução do programa.

# Polimorfismo no Modelo de Objetos

Polimorfismo significa que diferentes tipos de objetos podem responder a uma mesma mensagem de diferentes maneiras

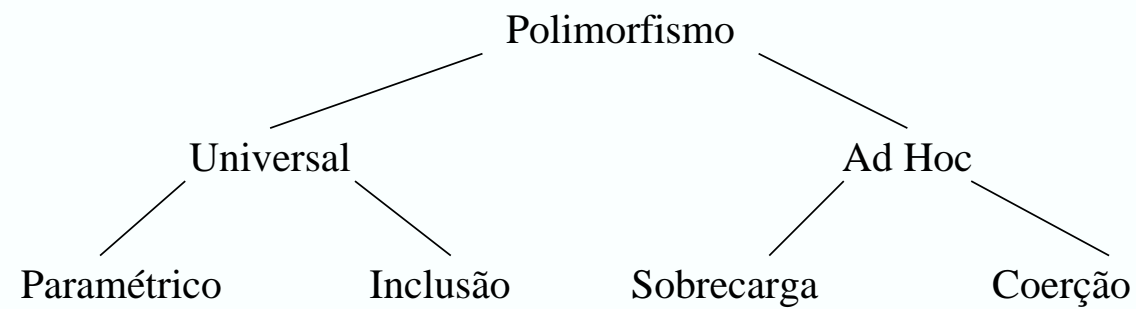


# Hierarquia de Tipos e Subtipos





# Classificação de Polimorfismo (I)



## Classificação de Polimorfismo (II)

- O polimorfismo é dito **universal** ou **verdadeiro** quando uma função ou tipo trabalha uniformemente para uma gama de tipos definidos na linguagem
- O polimorfismo é dito **ad hoc** ou **aparente** quando uma função ou tipo parece trabalhar para alguns tipos diferentes e pode se comportar de formas diferentes para cada tipo. Como exemplo, podemos mencionar o “write” do Pascal
- O conceito de “polimorfismo” está associado com reutilização

# Coerção (I)

- Forma limitada de polimorfismo. A linguagem tem um mapeamento interno entre tipos. Se num contexto particular o tipo requerido é diferente do tipo dado, a linguagem verifica se existe uma coerção, i.e., uma conversão de tipos interna.

Exemplo:

```
procedure soma(a:real; b:real){...}  
...  
var c:integer; d:real;  
soma(c,d); // o valor inteiro é convertido para real
```

## Coerção (II)

- Se não houvesse coerção, teriam que ser definidos diversos procedimentos:

```
procedure soma1(a:real; b:real){...};  
procedure soma2(a:integer; b:real){...};  
procedure soma3(a:real; b:integer){...};  
procedure soma4(a:integer; b:integer){...};
```

- Note que todos os procedimentos têm nomes diferentes, mas suas implementações internas são iguais
- Portanto, a coerção proporciona reutilização de código

# Exemplos de Coerção em Java (I)

- Em Java são executadas as seguintes conversões implicitamente:

`byte to short, int, long or double`

`short to int, long, float or double`

`char to int, long, float ou double`

`int to long, float or double`

`long to float or double`

`float to double`

## Exemplos de Coerção em Java (II)

- Todas as conversões implícitas realizadas em Java são consideradas promoções de tipo, isto é, o valor inicial é um tipo cujo domínio está contido no domínio do tipo resultante. Não pode haver truncamento no resultado
- Conversão entre inteiros (short, int ou long) e entre reais (float ou double) pode resultar em perda de precisão

# Sobrecarga (I)

- Permite que um “nome de função” possa ser usado mais de uma vez com diferentes tipos de parâmetros.

Exemplo:

```
procedure soma(a:integer; b:integer){  
    // soma dois inteiros}  
procedure soma(a:string; b:string){  
    // concatena duas strings}
```

## Sobrecarga (II)

- Note que os nomes dos dois procedimentos são iguais, mas as suas semânticas e implementações internas são diferentes
- A noção de sobrecarga permite a reutilização de um nome



## Exemplo de Sobrecarga (I)

- Sobrecarga de métodos construtores:

```
public ContaCor(){...} // construtor ‘‘default’’  
public ContaCor(String nome, float val, int num,  
                 int pwd){...}
```

- Sobrecarga de operadores: um operador da linguagem pode ter diferentes significados, dependendo do tipo do parâmetro aplicado.

Exemplo:  $a+ = b$

Significado(1): “adicione o valor  $b$  ao atributo  $a$ ”

Significado(2): “inclua o elemento  $b$  no conjunto  $a$ ”

## Exemplos de Sobrecarga (II)

- Java não permite sobrecarga de operadores, apenas de métodos
- C++ permite sobrecarga de operadores e de métodos

# Polimorfismo Ad Hoc X Polimorfismo Universal

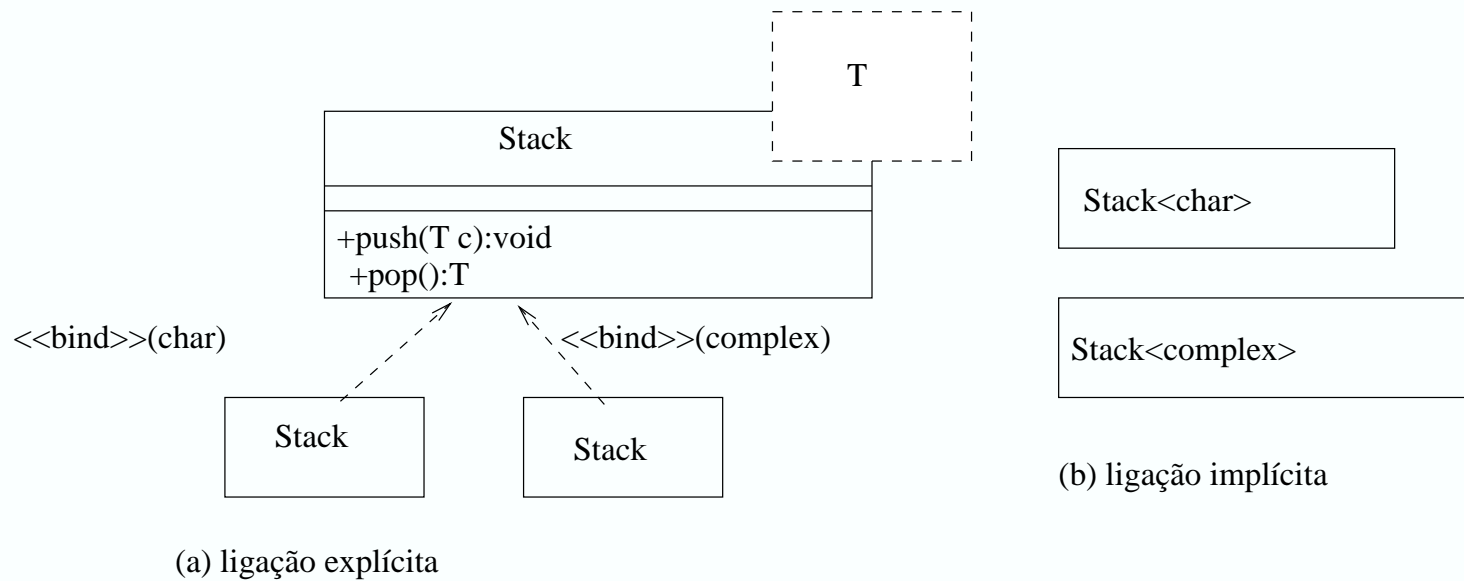
- No polimorfismo “**ad hoc**” não existe um modo único e sistemático de determinar o tipo de resultado de uma função em termos dos tipos dos seus argumentos
- O polimorfismo “**ad hoc**” trabalha com um número limitado de tipos de um modo não sistemático, enquanto que o polimorfismo **universal** trabalha potencialmente com um conjunto infinito de tipos de modo disciplinado

## Polimorfismo Paramétrico

- Uma única função (ou tipo) é codificada e ela trabalhará uniformemente num intervalo de tipos
- Exemplo de tipo paramétrico  $Stack(T)$ , onde  $T$  é o tipo do elemento a ser empilhado.

Dessa forma, um programa “genérico” sobre pilhas pode ser escrito independentemente do tipo dos elementos que serão empilhados

# Polimorfismo Paramétrico em UML



# Tipo Paramétrico em C++ (I)

```
template<class T>
class Stack{
    private:
        T* s;
        int top;
        ...
    public:
        Stack(){s=new T[1000]; top = -1;}
        void push(T c){s[++top] = c;}
        T pop(){return (s[top]);}
}
```

## Tipo Paramétrico em C++ (II)

- Uso do tipo stack:

```
Stack<char> stk_char; //pilha de 1000 elem. do tipo char
Stack<complex> stk_complex; //pilha de 1000 elementos
                        //do tipo complex
```

- Neste exemplo, dois tipos novos foram gerados, `Stack< char >` e `Stack< complex >`, a partir do molde `Stack< T >`

# Polimorfismo Paramétrico em C++ (I)

- Procedimento polimórfico que troca os valores de duas variáveis de tipos iguais:

```
template<class T>
void troca(T& a, T& b){
    T temp = a;
    a = b;
    b = temp;
} // fim da troca
```



## Polimorfismo Paramétrico em C++ (II)

- Procedimento polimórfico que copia o vetor *b* no vetor *a*:

```
template<class T>
void copy(T a[], T b[], int n){
    for(int i=0; i < n; ++i){
        a[i] = b[i];
    }
} // fim de copy
```

## Polimorfismo Paramétrico em C++ (III)

- Uso do procedimento copy:

```
double f1[50], f2[50];  
copy(f1, f2, 50);  
char c1[25], c2[50];  
copy(c1, c2, 10);
```

# Polimorfismo Paramétrico em Java (I)

- A partir da versão 1.5.0 lançada em 2005, a linguagem Java incorporou o conceito de tipo genérico (“generics”)
- O sistema que copia o conteúdo de dois vetores genéricos, que foi escrito anteriormente em C++, poderia ser codificado da seguinte forma:

```
public class Copier<E>{  
    public void copy(E a[], E b[], int n){  
        for (int i = 0; i < n; ++i){  
            a[i] = b[i];  
        }  
    }  
}
```

# Polimorfismo Paramétrico em Java (II)

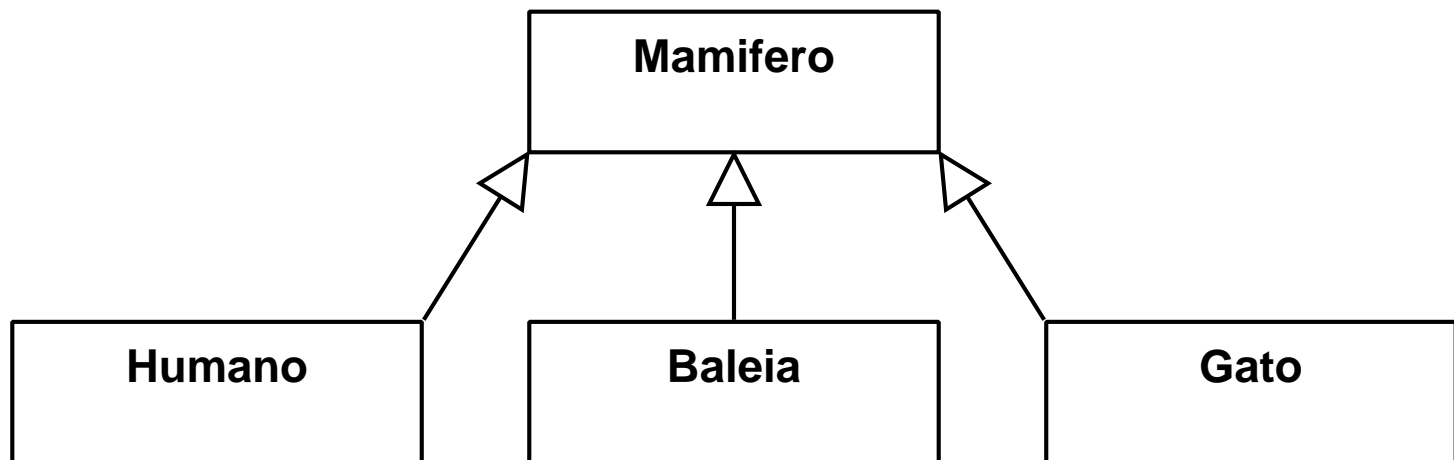
- Uso do método copy:

```
public void main(){  
    double f1[] = new double[50];  
    double f2[] = new double[50];  
    Copier cpDouble = new Copier<double>();  
    cpDouble.copy(f1, f2, 50);  
  
    char c1[] = new char[25];  
    char c2[] = new char[25];  
    Copier cpChar = new Copier<char>();  
    cpChar.copy(c1, c2, 10);  
}  
}
```

# Polimorfismo de Inclusão (I)

- Polimorfismo de **inclusão** é o estilo de polimorfismo encontrado em todas as linguagens orientadas a objetos
- O polimorfismo de inclusão está relacionado com a existência da hierarquia de generalização/especialização e com o conceito de subtipo
- Definição de **subtipo**: um tipo  $S$  é um subtipo de  $T$  se e somente se  $S$  proporciona pelo menos o comportamento de  $T$
- A noção de subtipo implica que elementos do subconjunto também pertencem ao superconjunto

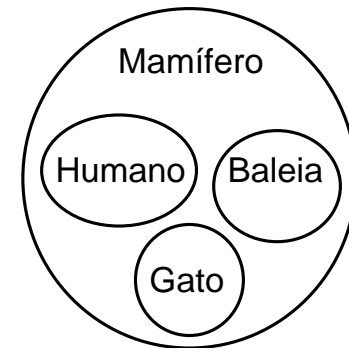
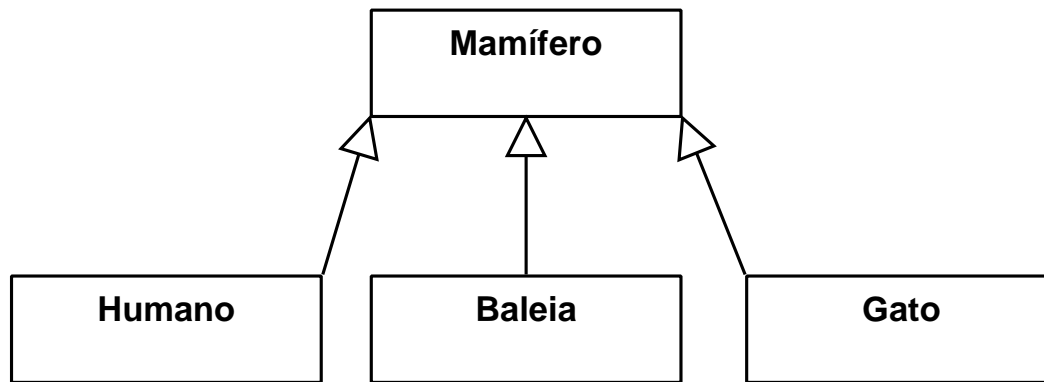
## Polimorfismo de Inclusão (II)



## Polimorfismo de Inclusão (III)

- Considere um tipo representado por **Baleia**, subtipo de um tipo mais geral chamado **Mamífero**
- Nesse caso, todo objeto de um subtipo pode ser usado no contexto do supertipo no sentido de que toda baleia é um mamífero e pode ser operado por todas as operações que são aplicadas ao tipo **Mamífero**

## Exemplo 1: Polimorfismo de Inclusão (I)





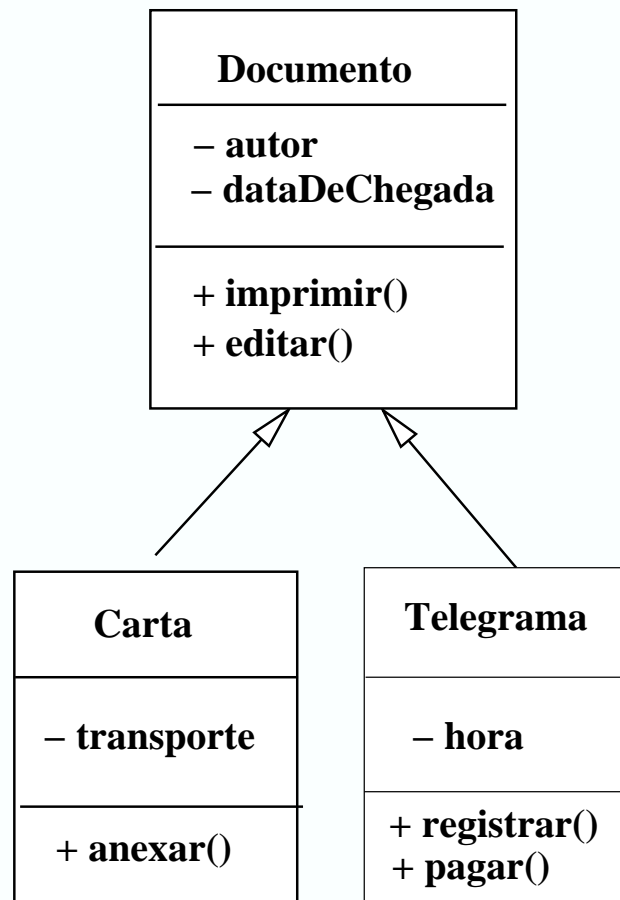
## Exemplo 1: Polimorfismo de Inclusão (II)

- A definição da hierarquia de generalização/especialização favorece o uso do polimorfismo de inclusão pois as subclasses (ou subtipos) herdam automaticamente todas as operações da superclasse (ou supertipo)
- Com a construção da hierarquia, todas as operações do tipo **Mamifero** são capazes de operar tanto sobre objetos do tipo **Mamifero**, quanto dos seus subtipos: **Humano**, **Gato** e **Baleia**

## Exemplo 1: Polimorfismo de Inclusão (III)

- As operações do tipo **Mamífero** são “reentrantes” nos tipos **Humano**, **Gato** e **Baleia**
- As operações do tipo **Mamífero** que são herdadas pelos subtipos são **polimórficas** (i.e., polimorfismo de inclusão)

## Exemplo 2: Polimorfismo de Inclusão (I) (sem redefinição de operações)



## **Exemplo 2: Especificação dos Tipos (II)** **(sem redefinição de operações)**

`Documento = {imprimir(), editar()}`

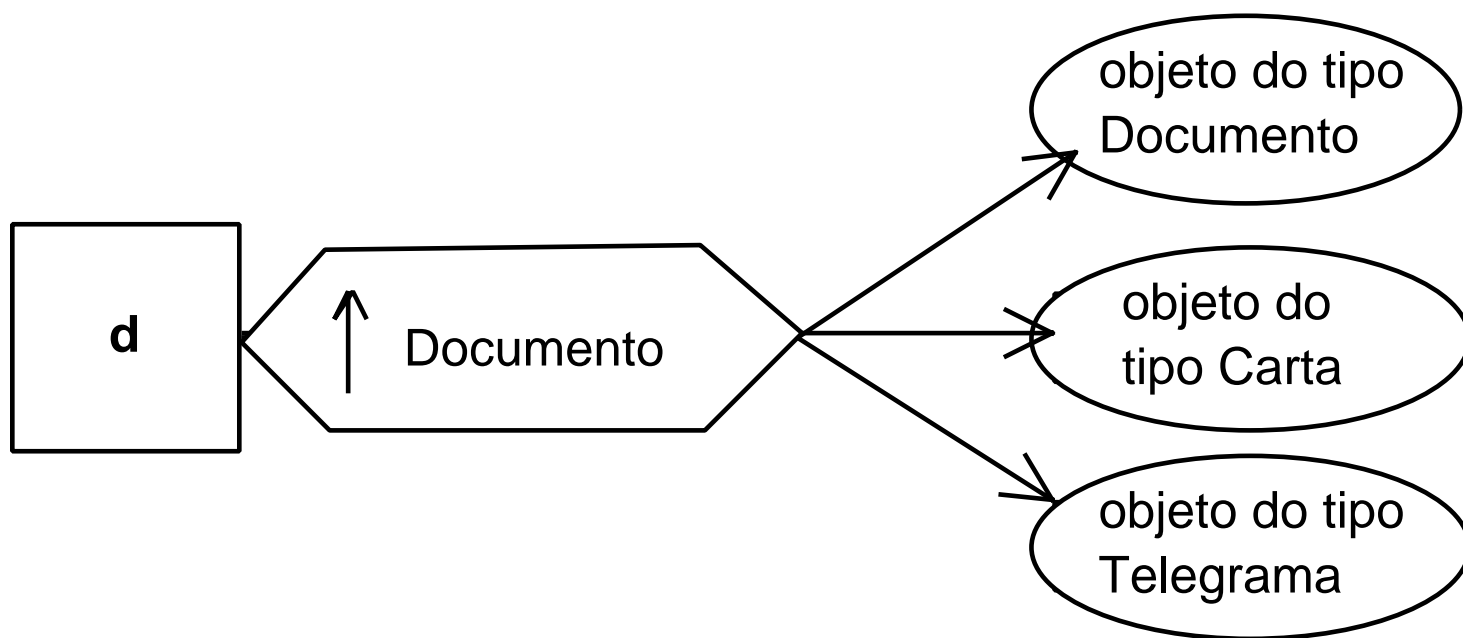
`Carta = {imprimir(), editar(), anexar()}`

`Telegrama = {imprimir(), editar(),  
registrar(), pagar()}`

## Exemplo 2: Polimorfismo de Inclusão (III) (sem redefinição de operações)

```
Documento d = new Documento();  
d.imprimir(); //Documento  
d = new Carta();  
d.imprimir(); // Documento  
d.anexar(); // erro  
d = new Telegrama();  
d.imprimir(); // Documento  
d.registrar(); // erro  
d.pagar(); // erro
```

## Exemplo 2: Polimorfismo de Inclusão (IV) (sem redefinição de operações)



## Exemplo 2: Polimorfismo de Inclusão (V)

- A variável  $d$  é do tipo  $\uparrow$ Documento, e, portanto, ela aceita apenas as operações definidas pelo tipo Documento, ou seja, *imprimir()* e *editar()*
- $d$  pode referenciar objetos do tipo Documento e também objetos que são subtipos de Documento. Isto é possível porque as operações *imprimir()* e *editar()* também pertencem aos tipos Carta e Telegrama (foram herdadas pelos subtipos)
- Quando as operações *imprimir()* e *editar()* são enviadas para  $d$ , tanto os objetos do tipo Documento quanto do tipo Carta e Telegrama são capazes de respondê-las

## Exemplo 2: Polimorfismo de Inclusão (VI)

- Observe que a operação *d.imprimir()* funciona uniformemente para todos os documentos; como se eles fossem de um mesmo tipo, independentemente se eles sejam cartas ou telegramas
- O polimorfismo de inclusão foi batizado com esse nome porque as operações polimórficas de um tipo estão “incluídas” nos seus subtipos
- A classe `Object` é a raiz de qualquer classe criada em Java
- Os métodos da classe `Object` são exemplos de polimorfismo de inclusão, pois eles são capazes de operar uniformemente sobre objetos de qualquer tipo em Java



# As Diferentes Categorias de Polimorfismo

- Em C++ e Java, temos polimorfismo paramétrico ( “template” / “tipos genéricos” ), sobrecarga, polimorfismo de inclusão e coerção

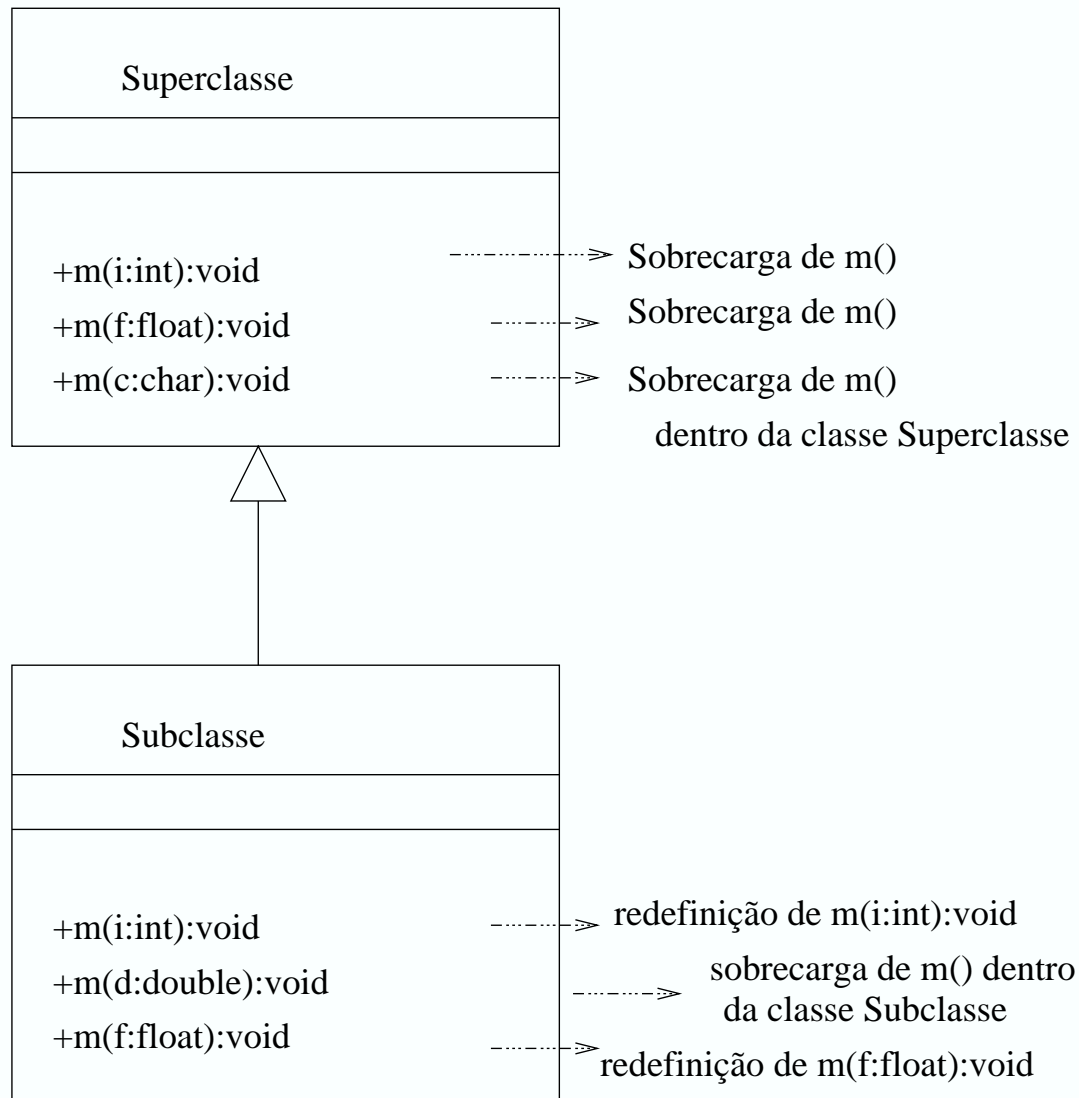
# Redefinição de Operações

- É um caso especial de polimorfismo de inclusão, quando uma classe define uma forma de implementação especializada para um método herdado da superclasse.
- Em C++, as funções virtuais numa hierarquia de tipos permitem que uma seleção da implementação mais especializada de um método seja escolhida em tempo de execução.
- Todos os métodos em Java são virtuais por definição, isto é, todos os métodos implementam **acoplamento dinâmico** implicitamente.

# Redefinição X Sobrecarga de Operações (I)

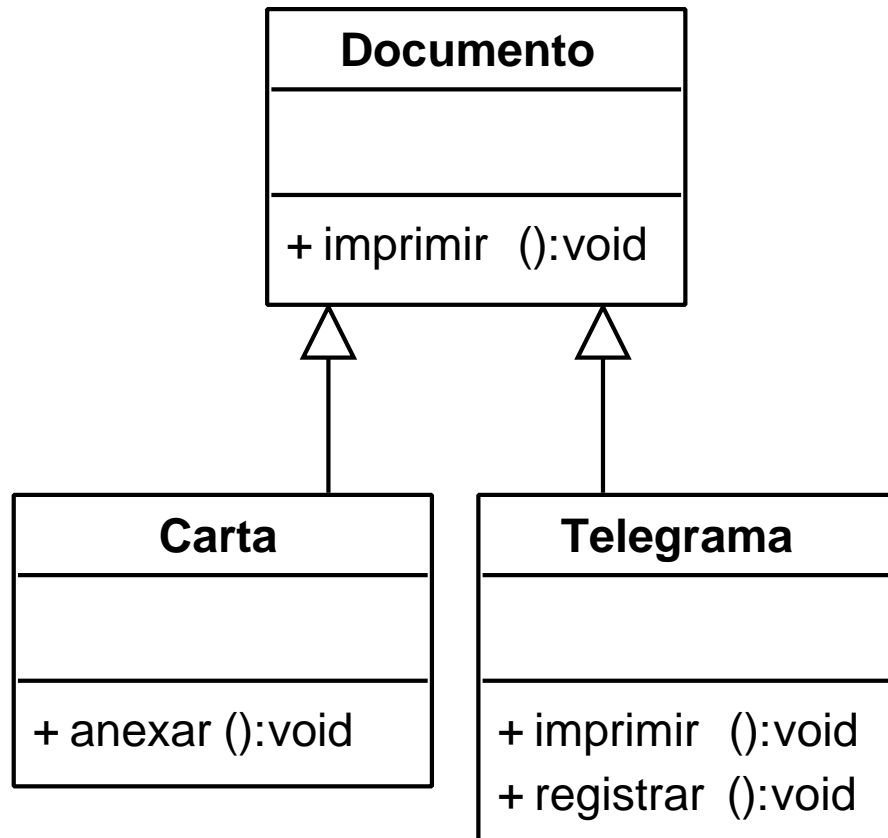
- **Redefinição:** a nova operação deve ter a mesma assinatura da operação herdada, isto é, elas devem ser idênticas quanto ao nome da operação e à lista de parâmetros (mesmo número de parâmetros, com os mesmos tipos e declarados na mesma ordem)
- O tipo do resultado de retorno não faz parte da assinatura da operação e ele não pode ser mudado uma vez definido.
- **Sobrecarga:** ocorre quando existe apenas coincidências nos nomes das operações, isto é, as listas de parâmetros não são idênticas.

# Redefinição X Sobrecarga de Operações (II)



# Polimorfismo de Inclusão (I)

## (com redefinição de operações)



## **Polimorfismo de Inclusão (II)**

### **(com redefinição de operações)**

```
Documento d = new Documento();  
d.imprimir(); // imprimir() de Documento  
d = new Carta();  
d.imprimir(); // imprimir() de Documento  
d = new Telegrama();  
d.imprimir(); // imprimir() de Telegrama  
                //(acoplamento dinâmico)
```

# Acoplamento Estático e Dinâmico

- O acoplamento é **estático** ou **adiantado** (“early”) se ocorre antes do tempo de execução, e permanece inalterado durante a execução do programa
- O acoplamento é **dinâmico** ou **atrasado** (“late”) se ocorre durante o tempo de execução, e muda no curso da execução do programa
- Exemplo: acoplamento de nomes de operações a métodos (isto é, código executável)
- Em POO, combina-se verificação estática de tipos com acoplamento dinâmico

# Acoplamento Dinâmico em C++

```
class Documento{
    public:
        virtual void imprimir(); // acoplamento dinâmico
        void editar(); // acoplamento estático
}

class Telegrama : public Documento{
    void imprimir();
    void registrar();
}

...

Documento *d = new Documento();
d -> imprimir(); // Documento :: imprimir()
d = new Telegrama();
d -> imprimir(); // Telegrama :: imprimir()
```



# Acoplamento Dinâmico em Java

- Java é considerada uma linguagem OO “pura” que utiliza o conceito de acoplamento dinâmico implicitamente
- Não existe a necessidade do uso explícito de acoplamento dinâmico através da palavra reservada *virtual* como em C++
- Em princípio, todas as operações em Java utilizam acoplamento dinâmico
- O modificador *final* de Java implementa acoplamento estático de métodos
- Uma operação *final* é considerada não polimórfica e, portanto, não pode ser redefinida

## Exemplo de Acoplamento Estático (I)

- Se Java implementasse apenas acoplamento estático, todas as chamadas da operação *imprimir()* enviadas para os objetos do tipo Documento seriam substituídas pelo código binário de *imprimir* definido pela classe Documento durante o tempo de compilação.
- Esse acoplamento (ligação ou amarração) permaneceria imutável (isto é, estática) durante todo o tempo de execução do programa.

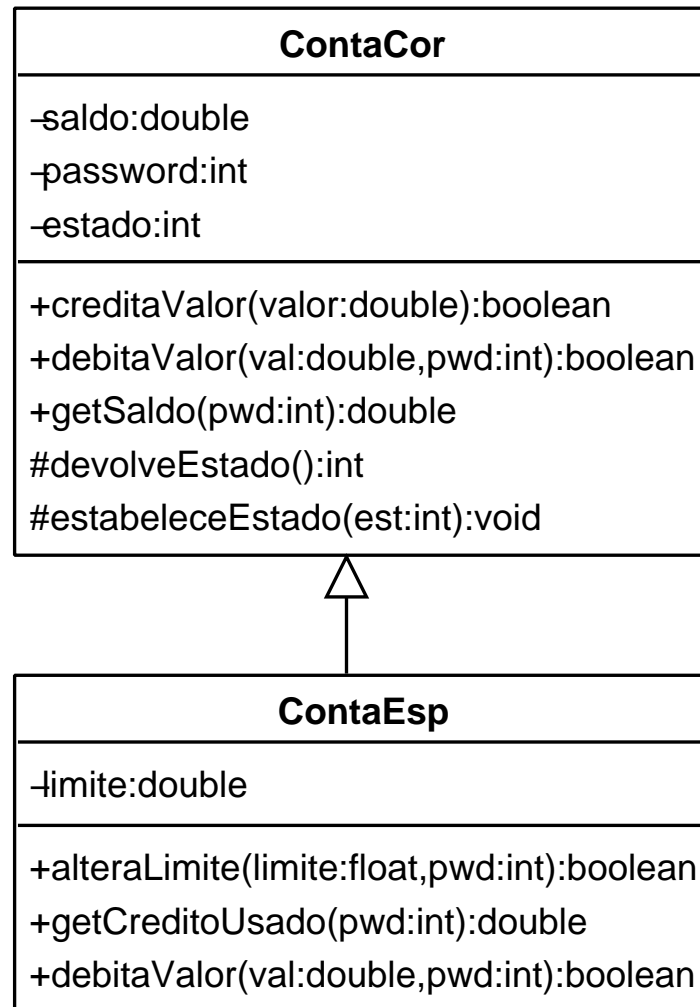
## Exemplo de Acoplamento Estático (II)

```
Documento d = new Documento();  
d.imprimir(); // ativa imprimir() de Documento  
d = new Carta();  
d.imprimir(); // ativa imprimir() de Documento  
d = new Telegrama();  
d.imprimir(); // ativa imprimir() de Documento  
                // e não de Telegrama, pois o acoplamento  
                // é estático e não dinâmico  
Telegrama t = new Telegrama();  
t.imprimir(); // ativa imprimir() de Telegrama
```

## **Exemplo ContaCor (I)**

- Uma conta corrente deve se tornar inativa se durante sua movimentação o seu saldo se igualar a zero, não podendo mais realizar saques ou consultar o saldo
- Uma conta especial, que tenha um limite maior que zero, pode ter o seu saldo igualado a zero sem que a conta se torne inativa
- Uma conta especial com limite igual a zero deve ser tratada como uma conta comum

## Exemplo ContaCor (II)



## Exemplo ContaCor (III)

- No exemplo, o saldo não fica negativo (nem para uma conta comum, e nem para uma conta especial).
- A regra original que determina a desativação da conta com saldo zero está implantada no método *debitaValor()* da classe ContaCor.
- Portanto, esse método deve ser redefinido na classe ContaEsp.

## Exemplo ContaCor (IV)

```
ContaCor c1; // c1 pode referenciar objetos do tipo  
             // ContaCor e também seus subtipos
```

```
c1 = new ContaCor(...);
```

```
c1.creditaValor(...); // OK
```

```
c1.debitaValor(...); // OK, (implementação de ContaCor)
```

```
c1.getSaldo(...); // OK
```

```
c1 = new ContaEsp(...);
```

```
c1.creditaValor(...); // OK
```

```
c1.debitaValor(...); // OK, (implementação de ContaEsp)
```

```
c1.getSaldo(...); // OK
```

```
c1.alteraLimite(...); // ERRO, c1 é do tipo ContaCor
```

```
c1.getCreditoUsado(...); // ERRO, c1 é do tipo ContaCor
```

## Exemplo ContaCor (V)

```
ContaEsp c2 = new ContaEsp();  
c2.creditaValor(...); // OK  
c2.debitaValor(...); // OK (implementação de ContaEsp)  
c2.getSaldo(...); // OK  
c2.alteraLimite(...); // OK, c2 é do tipo ContaEsp  
c2.getCreditoUsado(...); // OK, c2 é do tipo ContaEsps
```

- **Lembrete:**

tipo ContaCor = {creditaValor(...), debitaValor(...),  
getSaldo(...)}

tipo ContaEsp = {creditaValor(...), debitaValor(...),  
getSaldo(...), alteraLimite(...), getCreditoUsado(...)}



## Exemplo ContaCor (VI)

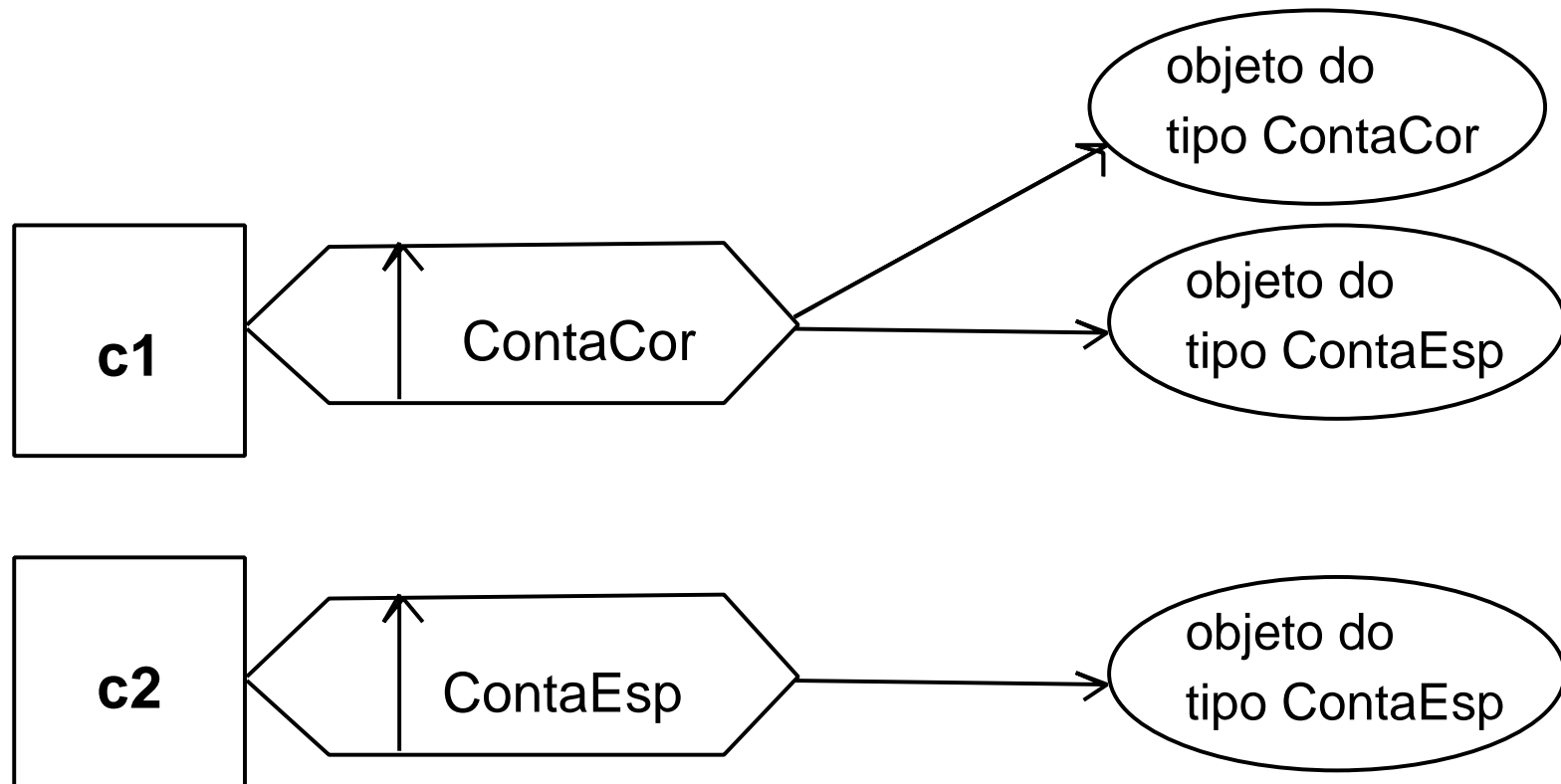
```
ContaCor c1 = new ContaCor();
```

```
ContaEsp c2 = new ContaEsp();
```

```
c1 = c2; // atribuição válida
```

- A atribuição  $c1 = c2$  acopla dinamicamente a variável  $c1$  do tipo `ContaCor` a um objeto de um tipo diferente (isto é, tipo `ContaEsp`) do seu tipo estático.
- Em princípio, seria uma violação de tipo atribuir um objeto de um tipo diferente à variável  $c1$  que, de acordo com a sua especificação de tipo, deve referenciar apenas objetos do tipo `ContaCor`.

## Exemplo ContaCor (VII)



## Exemplo ContaCor (VIII)

Se ContaEsp é um subtipo de ContaCor, a atribuição é válida:

```
ContaCor c1 = new ContaCor();  
ContaEsp c2 = new ContaEsp();  
c1.debitaValor(...); // debitaValor(...) de ContaCor  
c1 = c2;  
c1.debitaValor(...); // debitaValor(...) de ContaEsp
```

## Exemplo ContaCor (IX)

- Em C++, o programador deve pedir explicitamente o acoplamento dinâmico para uma operação.
- Em C++, a operação deve ser declarada *virtual* na classe base e ser redefinida na classe derivada.
- Em Java, a operação da classe base deve ser apenas redefinida na classe derivada.
- **Ponto Crucial:** todas as operações redefinidas na classe derivada têm a responsabilidade de manter a mesma semântica dos serviços oferecidos pela classe base.

## Exemplo ContaCor (X)

```
public boolean debitaValor(double val, int pwd){
    boolean r;
    r = super.debitaValor(val, pwd);
    if((limite > 0) && (devolveEstado()==2)){ // conta
                                                //especial inativa
        estabeleceEstado(1); // conta especial ativa
    }
    return r;
}
```

## Exemplo ContaCor (XI)

ContaCor
-saldo:double -password:int -estado:int
+creditaValor(valor:double):boolean +debitaValor(val:double,pwd:int):boolean +getSaldo(pwd:int):double #devolveEstado():int #estabeleceEstado(est:int):void

## Exemplo ContaCor (XII)

```
class ContaCor{  
    ...  
  
    protected void estabeleceEstado(int e){estado = e;}  
    protected int devolveEstado(){return estado;}  
}
```

## Exemplo ContaCor (XIII)

- Note que são utilizados dois novos métodos (*devolveEstado()* e *estabeleceEstado()*) que inspecionam o valor do atributo privado estado definido na classe ContaCor.
- Esses dois métodos devem ser incluídos na classe ContaCor com visibilidade protegida para que a classe ContaEsp possa chamá-los.



# Polimorfismo e Verif. Estática de Tipos (I)

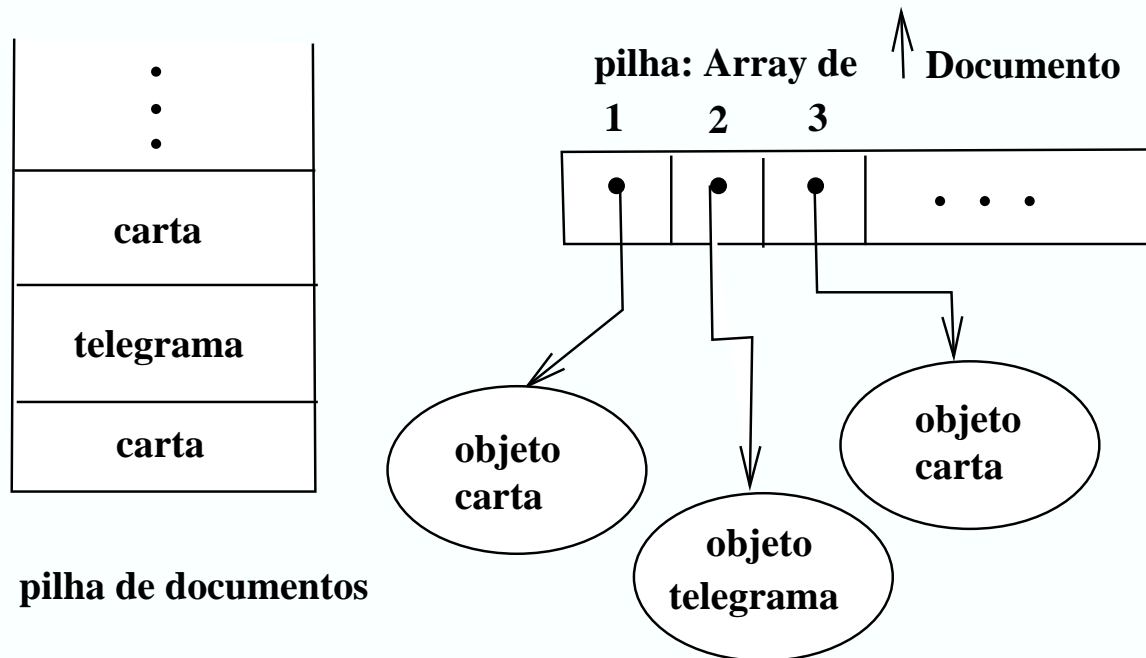
- Polimorfismo existe em linguagens tipadas e não-tipadas.
- O conceito de tipo permite que o compilador verifique estaticamente que todas as mensagens enviadas para um objeto através de uma referência serão entendidas e executadas em tempo de execução.
- Em linguagens estaticamente tipadas, mensagens serão sempre entendidas pelo objeto recipiente devido à tipagem forte.

## Polimorfismo e Verif. Estática de Tipos (II)

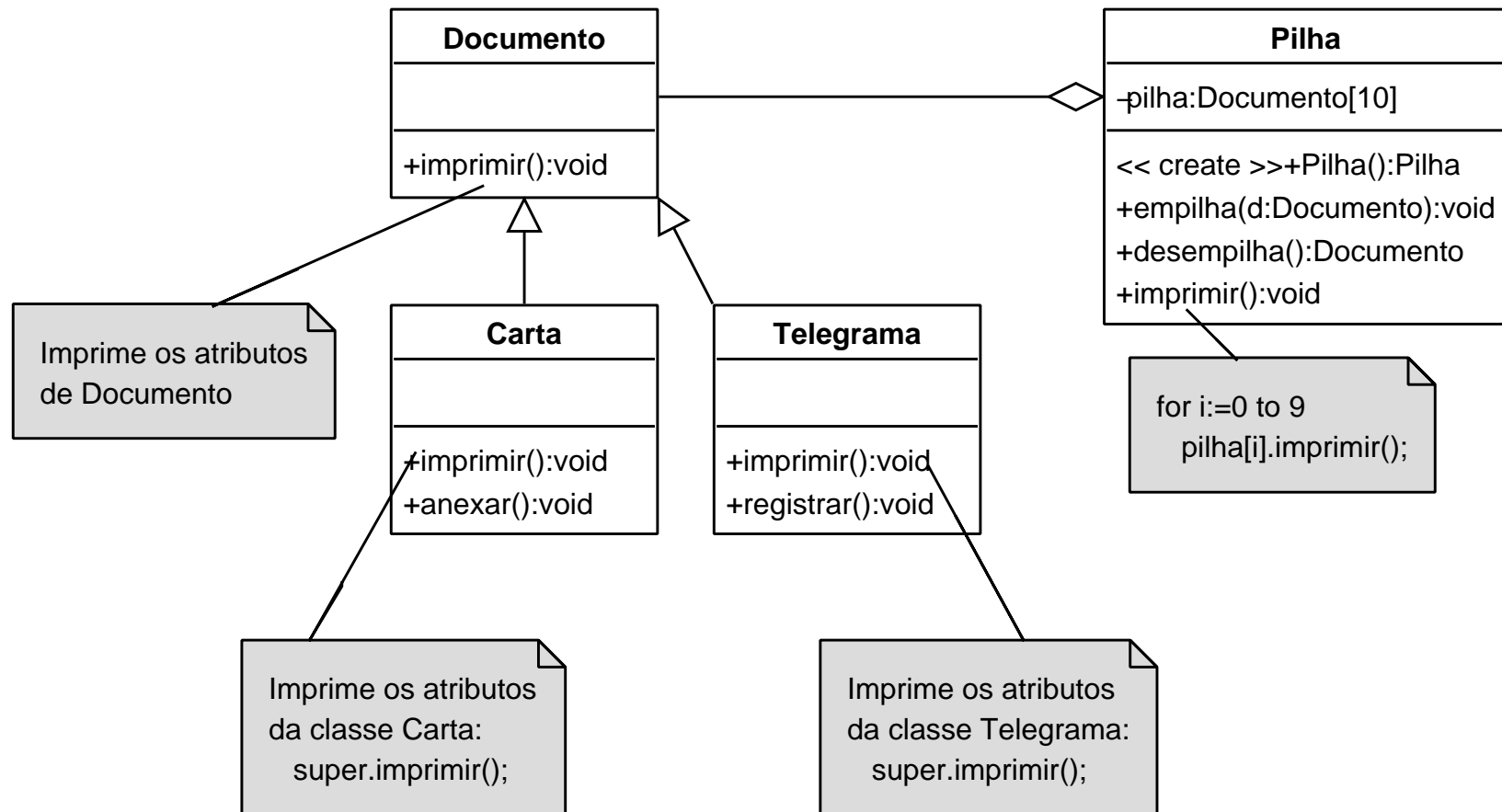
- Em linguagens não-tipadas ou dinamicamente tipadas, qualquer mensagem pode ser enviada para qualquer referência de objeto
- Em Smaltalk ou Python, por exemplo, uma mensagem pode não ser entendida pelo objeto recipiente e, portanto, o objeto remetente deve estar preparado para esta eventualidade
- Isso, entretanto, não interfere no acoplamento dinâmico, que é responsável por encontrar o código mais especializado para um determinado serviço

# Pilha Polimórfica de Documentos (I)

- Considere uma Pilha de documentos (cartas, telegramas, etc.) e que você gostaria de imprimí-los.



# Pilha Polimórfica de Documentos (II)



# Implementação Java (I)

- Numa linguagem OO pode-se produzir o seguinte código:

```
class Pilha{
    private Documento pilha[] = new Documento[10];
    ...
    public void imprimir(){
        for(int i = 0; i < 10; i++){
            pilha[i].imprimir();
        } // fim do for
    } // fim do método imprimir()
}
```

## Implementação Java (II)

```
class Documento{
    ...
    public void imprimir(){
        // imprimir todos os atributos
    }
}

class Carta extends Documento{
    ...
    public void imprimir(){
        super.imprimir(); // imprime atributos do pai
        // imprimir todos os atributos específicos
    }
}
```

## Implementação Java (III)

```
class Telegrama extends Documento{
    ...
    public void imprimir(){
        super.imprimir(); // imprime atributos do pai
        // imprimir todos os atributos específicos
    }
}

class Pilha{
    private Documento pilha[] = new Documento[10];
    ...
    public void imprimir(){
        for(int i = 0; i < 10; i++){ pilha[i].imprimir(); }
    } // fim do método imprimir()
}
```

# Implementação Estruturada (I)

```
program PilhaDocumentos;  
type classeDeDocumento = (Carta, Telegrama);  
  Documento = record  
    autor: string[40];  
    dataDeChegada: tipoData;  
    case classe: classeDeDocumento of  
      Telegrama: (hora: tipoHora)  
      Carta: (transp: tipoTransporte)  
    end;  
  procedure imprimirCarta() begin ... end;  
  prodedure imprimirTelegrama() begin ... end;
```



## Implementação Estruturada (II)

```
var d1, d2: Documento;
    pilha: array[1..10] of Documento;
    i : integer;
begin
    pilha[1].classe := Carta; // atributo selecionador
    pilha[2].classe := Telegrama; // atributo selecionador
    i := 1;
    while (not vazia(pilha)) do begin
        case pilha[i].classe of
            Carta: imprimirCarta();
            Telegrama: imprimirTelegrama();
        end; // fim do case
    end; // fim do while
end. // fim do programa
```