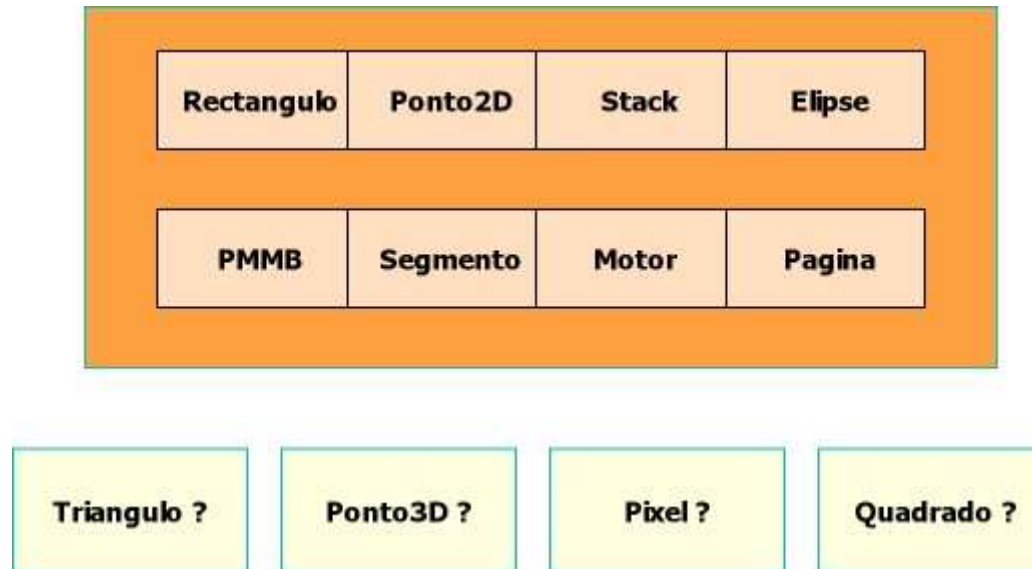


ESPAÇO DE RELACIONAMENTO DE CLASSES EM JAVA

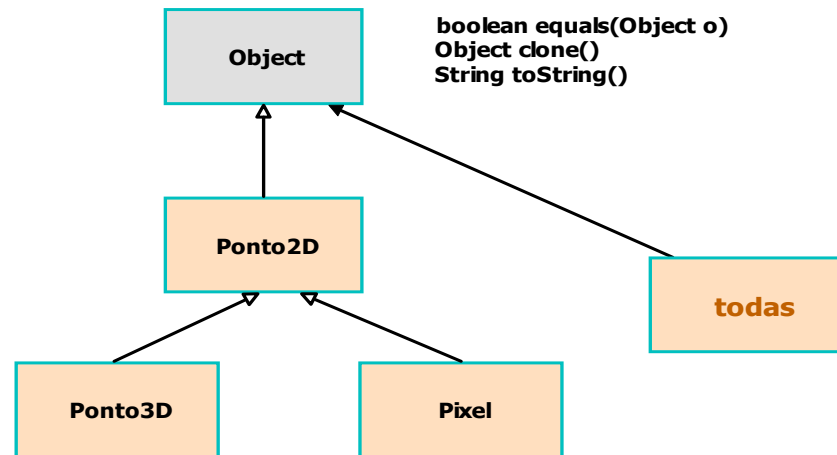
É PLANO ??



NÃO!! É HIERÁRQUICO !

- NAS LINGUAGENS DE POO, AS CLASSES SÃO ORGANIZADAS/ESTRUTURADAS DE FORMA HIERÁRQUICA.
- EM JAVA, A CLASSE DE TOPO DESTA HIERARQUIA SIMPLES (PORQUE 1 CLASSE TEM NO MÁXIMO UMA CLASSE SUPERIOR OU SUPERCLASSE, DA QUAL ELA SE DIZ SUBCLASSE) É A CLASSE **Object**.
- QUALQUER CLASSE DE JAVA QUE AO SER COMPILADA NÃO INDIQUE EXPRESSAMENTE A SUA SUPERCLASSE (ATRAVÉS DA DECLARAÇÃO **extends C**) PASSA A SER SUBCLASSE DIRECTA DE **Object**.

HIERARQUIA DE CLASSES E HERANÇA



```
public class Ponto2D {  
    public class Ponto3D extends Ponto2D {  
    public class Pixel extends Ponto2D {
```

- ENTRE CLASSES ESTABELECE-SE, DE FORMA AUTOMÁTICA, UMA RELAÇÃO HIERÁRQUICA QUE TEM ASSOCIADA UM PROCESSO AUTOMÁTICO DE **HERANÇA** DE ESTRUTURA (variáveis) E DE COMPORTAMENTO (métodos)

SE **B** É **SUBCLASSE** DE **A** (CF. `public class B extends A`), ENTÃO **A** É A SUA **SUPERCLASSE** E:

- **B** HERDA DE **A** VARIÁVEIS E MÉTODOS **NÃO PRIVADOS**;
- **B** PODE **ACRESCENTAR** VARIÁVEIS E MÉTODOS;
- **B** PODE **REDEFINIR** MÉTODOS HERDADOS;

HERDAR ≈ TER ACESSO

SUPERCLASSE = CLASSE BASE

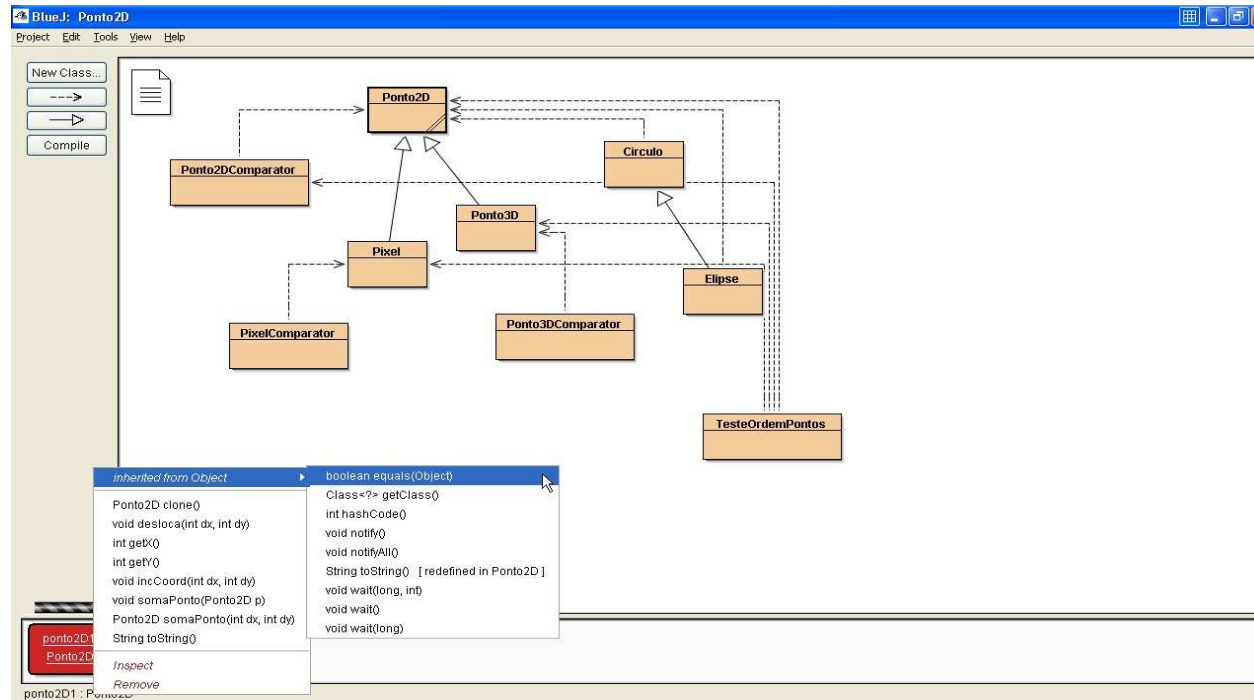
SUBCLASSE = CLASSE DERIVADA = ESPECIALIZAÇÃO

NOTA1: NA NOSSA ABORDAGEM À POO, O ENCAPSULAMENTO OBRIGA-NOS A DEFINIR AS VARIÁVEIS DE INSTÂNCIA COMO **private** PELO QUE **NÃO SÃO HERDADAS**. PORÉM, TAL NÃO CAUSA QUALQUER PROBLEMA PORQUE OS MÉTODOS **get** E **set** SÃO-NO, E ESTES MÉTODOS, SENDO PÚBLICOS, PERMITEM ACEDER AOS VALORES DAS VARIÁVEIS DE INSTÂNCIA PRIVADAS.

NOTA2: COMO JÁ SABÍAMOS, OS MÉTODOS DE **Object** SÃO HERDADOS POR TODAS AS CLASSES. PORÉM, COMO SÃO MUITO ABSTRACTOS (CF. **toString()** E **equals()**), HÁ QUASE COMO QUE UMA OBRIGAÇÃO DE OS REDEFINIR DE IMEDIATO. PORÉM, QUANDO NÃO O FAZEMOS ELES ESTÃO DISPONÍVEIS POR HERANÇA.

```
Ponto2D p = new Ponto2D(1.0, 3.0);  
String s = p.toString(); // não definido em Ponto2D  
out.println(s);
```





REGRAS DA HERANÇA

HERANÇA SIMPLES (cf. JAVA):

QUALQUER CLASSE POSSUI UMA E UMA SÓ SUPERCLASSE; A CLASSE **Object** NÃO TEM SUPERCLASSE, É O TOPO DA HIERARQUIA.

QUESTÕES SOBRE HERANÇA:

- 1) JAVA PERMITE QUE UMA SUBCLASSE POSSA REDECLARAR UMA VARIÁVEL DE INSTÂNCIA HERDADA E REDEFINIR O CÓDIGO DE UM MÉTODO DE INSTÂNCIA ?

Exº:

```
public class A {  
    int i = 0;  
    int m() { return i; }  
}
```

```
public class B extends A {  
    int i = 1; // i de A é "shadowed"  
    int m() { return i; } // m é "overriden"  
}
```

RESPOSTA: SIM !!

2) É POSSÍVEL, NO CONTEXTO DA CLASSE B, TER ACESSO QUER ÀS DEFINIÇÕES LOCAIS A B QUER ÀS DE A QUE FORAM REDEFINIDAS? SE SIM, COMO SE FAZ ?

RESPOSTA: SIM !!

Por exemplo, um método de **B** poderia ter o seguinte código:

```
public int mb() {  
    i = super.i + 10;  
    return i + this.m() + super.m();  
}
```

i -> local
super.i -> **i** da superclasse
this.m() -> local
super.m() -> **m()** da superclasse

super -> variável especial que refere o contexto da superclasse;

3) TUDO PODE SER REDECLARADO E REDEFINIDO NUMA SUBCLASSE ?

RESPOSTA: Não !!

Variáveis e métodos **final** não podem;

Métodos **static** (de classe) não podem;

Variáveis e métodos **private** não podem.

4) QUE VARIÁVEIS E MÉTODOS (DE CLASSE E DE INSTÂNCIA) SÃO AUTOMATICAMENTE HERDADOS POR UMA SUBCLASSE ?

RESPOSTA: Métodos de instância todos os que não forem **private** ! De classe nenhum. Variáveis de classe podem ser redefinidas. Os construtores também não são herdados.

5) OS MODIFICADORES DE ACESSO TÊM INFLUÊNCIA NA HERANÇA ?

RESPOSTA: Os membros **private** não são herdados. Os outros são todos herdados e apenas definem quem lhes pode aceder, cf.

private	Apenas acessíveis ao código na classe que os declara;
public	Acessível a qualquer classe de qualquer package;
protected	Acessível a qualquer classe do mesmo package e ainda às suas subclasses mesmo que de outro package;
"package"	Acessível a qualquer classe do mesmo package;

6) HÁ COMPATIBILIDADE ENTRE UMA CLASSE E AS SUAS SUBCLASSES ?

RESPOSTA: Sim, mas apenas num sentido, ou seja, se **B** e **C** são subclasses de **A**, então é possível atribuir a uma variável declarada como sendo do tipo **A** uma instância de qualquer das suas subclasses, seja **B** ou **C**.

Exº:

```
A a1;  
B b1 = new B(); C c1 = new C();
```

```
.....
```

```
a1 = b1; // OK !!
```

```
.....
```

```
a1 = c1; // OK !!
```

```
A a2 = new B(); // OK !!
```

```
A a3 = new C(); // OK !!
```

```
B b2 = new C(); // KO !!
```

```
Object obj1 = new Ponto2D(); ✓
```

```
Object obj2 = new ArrayList<String>(); ✓
```

7) MAS SE HÁ COMPATIBILIDADE ENTRE UMA CLASSE E AS SUAS SUBCLASSES, NUNCA SE PODE SABER AO CERTO QUAL A INSTÂNCIA CONTIDA NUMA VARIÁVEL DE TIPO **A SE A CLASSE **A** TIVER VÁRIAS SUBCLASSES ? E ISSO É BOM OU É MAU ?**

RESPOSTA: Correcto. Durante a compilação o **compilador** verifica o tipo declarado da variável e apenas valida se é uma instância dessa classe ou de uma subclasse que lhe é atribuída.

Em tempo de execução, só o **interpretador** pode determinar qual a classe efectiva da instância contida numa variável de tipo **A**, e assim usar os métodos correctos dessa tal classe que pode portanto não ser **A**.

Esta possibilidade, designada **polimorfismo**, é uma das características fundamentais das linguagens de PPO. É fundamental para a **programação genérica e extensível**. Seja a declaração:

```
A a1 = new B();
```

Cada variável tem portanto um **tipo estático** (o que é determinado pelo compilador, cf. **a1** é do tipo estático **A**) e tem ainda um **tipo dinâmico** (determinado pelo interpretador ao analisar o conteúdo dinâmico de **a1**, sendo neste caso do tipo **B** após a atribuição **new B()**).

Para tal o interpretador usa um método designado **getClass()** que determina a classe da instância contida numa dada variável; o método **getName()** devolve a String que é o nome dessa classe, cf.

a1.getClass().getName() -> "B"

Veremos em seguida as enormes vantagens de possuímos este tipo de **polimorfismo** numa linguagem de programação.

8) CONSIDEREM-SE AS DUAS CLASSES A E B APRESENTADAS NO INÍCIO, E CONSIDERE-SE O SEGUINTE PROGRAMA DE TESTE:

```
public class A {  
    int i = 0;  
    int m() { return i; }  
}
```

```
public class B extends A {  
    int i = 1; // i de A é "shadowed"  
    int m() { return i; } // m é "overriden"  
}
```

```
public static void main(String[] args) {  
    A a = new B();  
    out.println(a.m());  
}
```

QUAL O RESULTADO DO PROGRAMA E PORQUÊ?

RESPOSTA: O resultado é, de facto, **1** e não **0**.

JAVA funciona seguindo duas fases distintas fundamentais:

- a) **Compilação;**
- b) **Execução por interpretação;**

COMPILAÇÃO: Sintaxe correcta?

EXECUÇÃO: Que método executar de facto? Em que contexto?

No exemplo, o **compilador** verifica o tipo declarado da variável e valida a atribuição pois **B é subclasse de A**. Valida também a mensagem **m()** enviada a **a**, pois qualquer que seja a instância contida em **a**, a classe **A** pode sempre executar **m()**. Caso **m()** não esteja redefinido em **B** (não exista na subclasse) é herdado de **A!!** Assim, TUDO OK no **compilador**.

Em tempo de execução o problema do interpretador é outro. O interpretador tem que determinar que método **m()** vai executar e há muitas hipóteses; o

método **m()** de **A** se em **a** estiver uma instância de **A**; se em **A** estiver uma instância de uma subclasse de **A**, então o interpretador deverá executar ESSE método **m()** da subclasse, se existir, ou o de **A** caso não exista, pois é herdado. No exemplo, a classe **B** redefine **m()** e o seu método **m()** ao ser executado dará como resultado **1**.

Assim, é em tempo de execução que o **interpretador**, em função do **tipo dinâmico da variável** decide qual o **método correcto** a ser enviado à instância contida na variável (e executado). Este mecanismo excepcional designa-se por tal razão **dynamic binding** (**associação dinâmica**) e **dynamic method lookup** (**procura dinâmica de métodos**).

Se a classe **A** tiver várias subclasse, o **interpretador** garante com este mecanismo que invocará o método **m()** da subclasse correcta, em função do tipo da instância contida na variável, que, por ser da **superclasse**, serve de receptora da mensagem tornando compatível tal código com todas as subclasse, sem ter que as distinguir através de um “case” como na programação imperativa.

O método **m()**, na pior das hipóteses, não existe em nenhuma subclasse, sendo herdado de **A**. Caso exista em todas com a sua adequada definição, será sempre executado o **mais próximo da subclasse**, ou seja, **o mais baixo na hierarquia**.

9) CERTO! MAS TEM DE FACTO ALGUMA VANTAGEM QUE COMPENSE ESTAS COMPLICAÇÕES DE TIPOS ?

RESPOSTA: Tem uma vantagem inigualável em qualquer outro paradigma: A facilidade de **GENERALIZAÇÃO DO CÓDIGO !!**
(1 linha vale por 1 milhão agora e no futuro)

Nada melhor do que ver tais vantagens usando um exemplo com código concreto. Uma classe **Forma**, sem grande sentido, que serve apenas como **supertipo/superclasse** de **Circulo** e de **Quadrado**.

Método comum para teste: **area()**.

Exº:

```
public class Forma {  
    public double area() { return 0.0; }  
}  
  
public class Circulo extends Forma {  
    .....  
    public double area() {  
        return PI*pow(raio,2);  
    }  
}
```

```
public class Quadrado extends Forma {  
    .....  
    public double area() {  
        return lado*lado;  
    }  
}
```

Vamos criar, por exemplo, um *array* contendo diversas formas, ou seja, instâncias de Forma, de Circulo e de Quadrado, sem sabermos mesmo onde as colocámos no array, cf.

```
Forma[] formas = new Forma[50];  
formas[0] = new Forma(); .....  
formas[i] = new ???();
```

ou até,

```
ArrayList<Forma> formas = new ArrayList<Forma>();  
formas.add( new ??);
```

A única coisa que precisamos de saber, e o compilador também, é que na superclasse o método **area()** está definido, mesmo que sem grande sentido ou interesse.

Veja-se agora como o código de certas operações se pode escrever de forma bastante abstracta num `main()`:

```
// Determinação da área de cada forma
// indicando até o seu tipo ou seja a sua classe
for(Forma f : formas) {
    out.printf("Sou %s%n", f.getClass().getName());
    out.printf("Area = %6.2f%n", f.area());
}
// Somatório das áreas
double soma = 0.0;
for(Forma f : formas) soma += f.area();
out.printf("Area Total = %6.2f%n", soma);
}
```

Vejamos o que acontece quando, posteriormente, se tem que acrescentar uma nova subclasse:

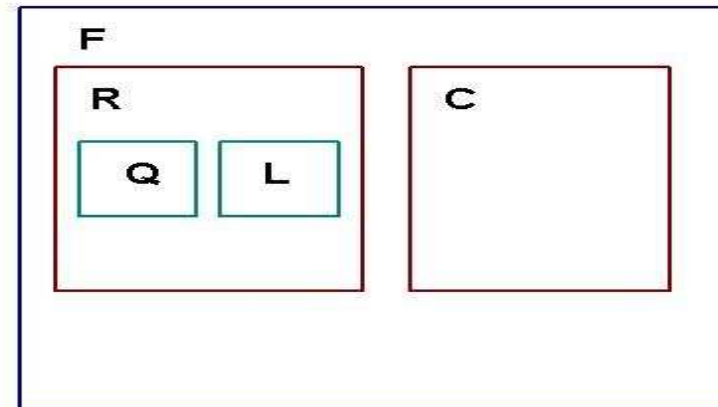
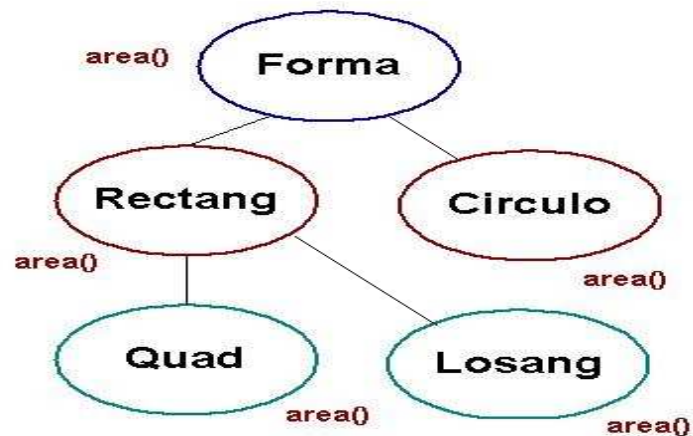
```
public class Triangulo extends Forma {
    .....
    public double area() { return base*altura; }
}
```

PERGUNTA: O que temos que alterar no código anterior para agora lidarmos com as novas formas que são triângulos ?

RESPOSTA: NADA !!! ->>>>> EXTENSIBILIDADE

TEORIA DOS CONTENTORES

TIPOS ESTÁTICOS vs. TIPOS DINÂMICOS



```
Forma f = new Forma();  
Forma f1 = new Rectang();  
Forma f2 = new Circulo();  
Rectang r = new Losang();
```

```
-----  
Forma f = new Circulo();  
r = f.area(); // área de ??  
....
```

```
r = f.area(); // área de ??  
-----
```

POLIMORFISMO E DYNAMIC BINDING !!

NOTA FINAL: A estratégia para uma boa utilização do **polimorfismo** e do mecanismo de **dynamic binding** é, sempre que tivermos diferentes classes com idêntico comportamento, criarmos uma **superclasse** destas e depois **usarmos apenas variáveis do tipo da superclasse para conter instâncias de qualquer subclasse**. O **supertipo** será compatível com as subclasses, sendo sempre o interpretador a decidir de forma automática, em “run time”, qual o método correcto a utilizar em função da instância contida em tal variável.
