



RTTI y reflexión Modelos de datos

Carlos Fontela cfontela@fi.uba.ar



A3F

Temario

RTTI (información de tipos en tiempo de ejecución)

Reflexión

Modelo de datos y memoria de Java

Otros modelos



Transformaciones de tipos

Transformación automática

```
Elipse e = new Elipse();
Figura f = e;
```

Transformación explícita

```
Elipse e2 = (Elipse)f;
// f.setRadioMayor(3); f es una Elipse, pero...
(Elipse)f.setRadioMayor(3);
```

Se hace chequeo

¡Todo objeto conoce su tipo!

¡El tipo del objeto nunca cambia!

¿Cómo es esto? => RTTI



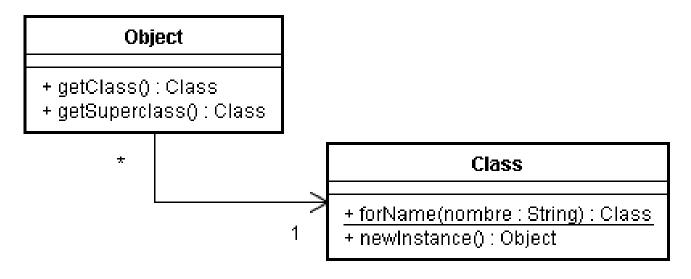


RTTI (1)

Hay una clase Class y está Object

Cuando se crea un objeto, se guarda en un atributo de Object una referencia a un objeto Class

El objeto Class se crea al compilar la clase





RTTI (2)

Versión no polimorfa:

```
if (f.getClass() == Elipse.class) return ((Elipse) f).getCentro();
if (f.getClass() == Class.forName("Elipse")) return ((Elipse) f).getCentro();
```

Versión polimorfa:

if (x instanceof Elipse) return ((Elipse) f).getCentro();

C#

No polimorfo: GetType()

Polimorfo: operador "is"





Reflexión (1)

```
Cosas raras (faltan excepciones):
```



Reflexión (2)

RTTI: el compilador debe conocer los tipos

¿Qué pasa si recibo un objeto por una red?

Puedo obtener el objeto Class y preguntar por métodos, atributos, interfaces, etc.

Paquete java.lang.reflect

La información debe estar en tiempo de ejecución

En general se maneja en forma automática

Interrogación a componentes para saber qué eventos soporta



Reflexión (3)

Clases

Method, Constructor, Field

Métodos

getMethods(), getConstructors(), getFields(), getInterfaces(),
 getSuperclass()

newInstance()

En clase Field: get() y set()

En clase Method: invoke()

Mucho más



Un uso de reflexión: creación de objetos

```
Fraccion f = new Fraccion();
La clase está especificada en el código y se conoce en tiempo de
   compilación
¿Qué pasaría si hiciésemos?:
    Serializable f = x.crearObjeto(); // Serializable es una interfaz
El método podría ser:
    public Serializable crearObjeto ( ) {
       String nombreClase = leerArchivoConfiguracion();
      Class claseInstanciar = Class.forName(nombreClase);
      Object nuevo = claseInstanciar.newInstance();
      return (Serializable) nuevo;
```

Ahora la clase se conoce recién en tiempo de ejecución

1c2010 9



Reflexión: ¿ya la usamos?

Framework JUnit ¿Cómo funciona?



Usa polimorfismo

Métodos setUp() y tearDown()

Y reflexión

Métodos "public void testXxx()"

Algo bastante común en todos los frameworks



Encajonamiento

```
"Autoboxing"
```

(la traducción es mía)

Java

int x = 4;

Integer i = x; // equivale a Integer i = new Integer(x);

int y = (int) i; // equivale a int y = i.intValue();

Collection le = new ArrayList(); le.add(5);



Otros lenguajes

C#

Misma funcionalidad que en Java

Encajonamiento con mejor desempeño

Los "arreglos primitivos" son todos subclases de System. Array

Todos los tipos por valor "heredan" de System. Value Type

C++

Poca información de tipos y sin reflexión

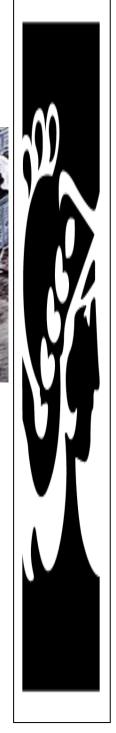
Distintas formas de transformaciones de tipos: muy complejo

No hay encajonamiento ni todos los tipos son clases



Malos usos: ojo con RTTI

```
Compromete la extensibilidad
   public Punto algunaPosicion ( ) {
     if (this instance of Elipse)
       return ((Elipse) this).getCentro();
     if (this instanceof Poligono)
       return
          ((Poligono) this).getContorno()[0];
     throw new IllegalArgumentException();
Evita el polimorfismo
   if (x instanceof Elipse) ((Elipse)x).dibujar();
Muy contrario a POO en general
```



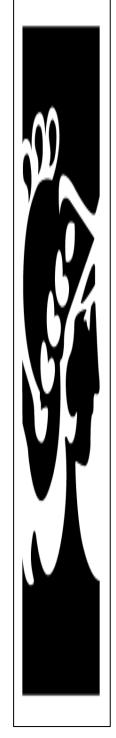
Malos usos: ojo con reflexión

Podemos terminar generando cualquier cosa

Síndrome del elefante alado



Difícil de testear
Difícil de leer
No cualquiera la usa bien



Modelo de memoria de Java

Referencias

Ojo con comparaciones

== y equals()

Ojo con asignaciones

= y clone()



Ojo con acciones finales

finalize(), System.runFinalization() y System.gc()





Igualdad e identidad

if (a == b) // compara referencias

if a.equals(b) // compara contenido

equals:

Está definido en Object

Está implementado en colecciones

No hace comparaciones profundas





Asignación simple

```
Object a = b; // asigna referencias
Object o, b;
o.m(b); // b pasa como referencia
int x = y; // asigna valores
int y;
Object o;
o.m(y); // y pasa como valor
```



Clonación

```
a = b.clone();
```

En Object está definido:

protected Object clone() throws CloneNotSupportedException

{ // hace una copia de bits... }

Hay que redefinir clone como público y que llame a super.clone()

Si quiero una copia profunda, implementarla

Ver ejemplo en libros

Hay que implementar Cloneable

Si no, obtenemos CloneNotSupportedException



Recolección de basura

No deterministica

Asegura que

No me voy a quedar sin memoria mientras haya objetos sin referenciar

No se va a liberar ningún objeto que esté siendo referenciado desde un objeto referenciado

Extremadamente cómoda

Y evita errores muy difíciles de encontrar y reparar





Finalización: finalize()

No es un destructor

Se ejecuta cuando pasa el recolector de basura

No sabemos cuándo

Puede que nunca

No sabemos nada del orden, como para llamar un finalize() desde otro finalize()

Solución a medias para liberar recursos



Liberación forzada

System.gc();

JVM hace "su mejor esfuerzo" por recolectar todo.

Lleva mucho tiempo.

Puede usarse antes de crear una gran estructura.

System.runFinalization();

JVM hace "su mejor esfuerzo" por finalizar todo, sin recolectar.

Iguales consideraciones.



C# (1)

El modelo es de referencias para clases y otros tipos

Con recolección automática de basura

Hay "destructores", pero es otro nombre para un finalizador

Hay métodos Clone y Equals

Pero también sobrecarga de == y !=



C# (2)

Hay tipos de datos estáticos

structs, enums, etc.

Se manejan como en C++

Pueden implementar interfaces

Pero no tienen herencia

Hay aritmética de punteros

"unsafe", "fixed", y otras restricciones



Object Pascal

El modelo es de referencias

Pero hay clases por valor

No hay recolección automática de basura

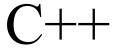
Se deben crear destructores

En general son virtuales y se los llama desde un método Free destructor Destroy; virtual;

Hay aritmética de punteros

Por herencia de Borland Pascal





El modelo es estático

Pero hay punteros

Existen los destructores

No necesariamente para liberar memoria

Hay aritmética de punteros



Smalltalk

El modelo es de referencias

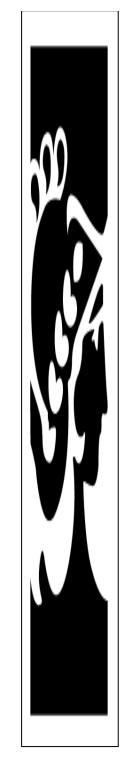
Hay recolección automática de basura

Es un lenguaje de tipos dinámicos

Polimorfismo automático

No hay aritmética de punteros

Interpretado



Claves

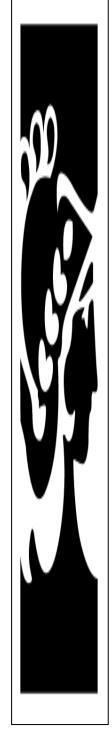
Todo objeto conoce su tipo, y es permanente: RTTI

Se le puede preguntar de todo a un objeto: reflexión

Usar RTTI y reflexión con medida

La clonación y equals() solucionan problemas de usar referencias

finalize(), gc() y runFinalization() proveen sucedáneos a medias de los destructores



Lecturas opcionales

Thinking in Java, Bruce Eckel

Capítulo 4, "Initialization & Cleanup"

Capítulo 12, "Run-time Type Identification"

Apéndice A, "Passing & Returning Objects"

Está en biblioteca

Hay versión castellana

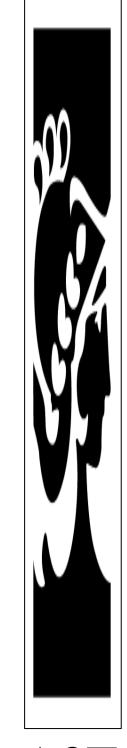
Orientación a objetos, diseño y programación, Carlos Fontela 2008

Capítulo 20 "Los datos, los tipos y la memoria"



Qué sigue

Metaprogramación y polimorfismo en Smalltalk



A3F