Föreläsning 9

Tobias Wrigstad tobias.wrigstad@it.uu.se



Interface



Arv och subtypspolymorfism

- I Java används arv för återanvändning och för att skapa subtyper
 (Notera att en subklass inte behöver vara en subtyp, men vi undviker det här)
- Förmågan hos ett objekt av en typ B att användas istället för objekt av en typ A om B är en subtyp till A

Shape x = new Square(); // OK om Square ärver av Shape

 Javas statiska typning och avsaknad av multipelt implementationsarv begränsar kraftfullheten hos subtypspolymorfism

Om jag har en B som ärver av A och jag vill kunna göra:

C c = new B(); // Ex. C = ColouredShape och B = Square

måste jag göra så att B också ärver C, men B ärver ju redan A!



Möjliga lösningar

Ersätt B extends A med B extends C

B tappar alla medlemmar ärvda från A (B fungerar/kompilerar nog inte nu)

Stoppa in C i arvskjedjan så B extends C och C extends A
 Endast möjligt om vi har koden till C och C inte ärver något D ≠ Object

Använd ett interface

Ger fördelarna med multipelt arv med avseende på subtypspolymorfism Undviker problemen med multipelt arv av olika implementationer

Interface

■ En specifikation av ett protokoll, d.v.s. ett antal metodsignaturer Kan även ses som ett kontrakt

■ Exempel:

```
public interface Coloured {
    public Colour getColour();
    public void setColour(Colour c);
    public void paintSameAs(Coloured obj)
}
```



Multipelt arv mellan interface

- Interface kan ärva av varandra
- Det finns inget "rotinterface" på samma sätt som Object är en rotklass
- Multipelt arv (även från samma klass) är oproblematiskt och därför tillåtet Dock ej cykler!
- Specialisering (overriding) finns inte eftersom implementationer ej finns i interface

```
interface A extends B { ... }
interface B {}
interface C extends A, B { ... }
interface D extends B, C { ... }
```



■ En klass kan *implementera* ett interface

En <u>nominell relation</u> i form av en implements-deklaration in klasshuvudet

```
public class Square implements Coloured {
    private double R;
    private double G;
    private double B;
    public Colour getColour() { return new Colour(R,G,B); }
    public void setColour(Colour c) {
        R = c.getRedComponent();
        G = c.getGreenComponent();
        B = c.getBlueComponent();
    public void paintSameAs(Coloured obj) {
        this.setColour(obj.getColour());
```



Varför fungerar följande kod inte?

```
public class Square implements Coloured {
   private double R;
    private double G;
    private double B;
    public void paintSameAs(Coloured obj) {
        this.R = obj.R;
        this.G = obj.G;
        this.B = obj.B;
```



Partiell implementation av ett interface

```
public interface Coloured {
    public Colour getColour();
    public void setColour(Colour c);
                                               // Saknas!
    public void paintSameAs(Coloured obj);
public class Circle implements Coloured {
    private Point center;
    private int radius;
    public Colour getColour() { ... }
    public void setColour(Colour c) { ... }
```



Partiell implementation av ett interface

```
public interface Coloured {
    public Colour getColour();
    public void setColour(Colour c);
    public void paintSameAs(Coloured obj);
}

public class Circle implements Coloured {
    private Point center;
    private int radius;
    public Colour getColour() { ... }
    public void setColour(Colour c) { ... }
```



Circle.java:1: Circle is not abstract and does not override abstract method paintSameAs(Coloured) in Coloured

Abstrakta klasser

- Klasser som hjälper till att bygga arvshiearkier och inte är avsedda att instantieras
 new A(); går ej om A är abstakt klass
- En klass K kan deklareras som abstrakt med nyckelordet abstract abstract:

 public abstract class K ...
- En klass K måste deklareras abstrakt om
 - K implementerar ett interface partiellt, eller
 - K har en metod M som är deklarerad abstrakt, eller
 - K ärver en abstrakt metod M utan att override:a/specialisera den



Interface och subtypspolymorfism

■ Att göra Coloured till ett interface löser vårt tidigare problem

Dock måste varje klass själv implementera funktionaliteten — den ärvs ej!

```
public interface Coloured { ... }
public class Shape { ... }
public class Square extends Shape implements Coloured { ... }
Square s = new Square();
Shape x;
Coloured c;
x = s;
C = S;
x = c; // Does not compile! Why?
c = x; // Does not compile! Why?
```



Parametrisk Polymorfism i Java



Parametrisk polymorfism i Java – "Generics"

■ Ibland behöver man skriva kod som fungerar på samma sätt för objekt av flera olika typer – varför är det dåligt att kopiera kod som vi har gjort här?

```
public class IntList {
                                public class Base...List {
    private class Link {
                                    private class Link {
        Link next;
                                         Link next;
        int value;
                                        (BaseballPlayer)value;
    private Link first;
                                    private Link first;
                         s Boole,
                  private class i
                      Link next;
                      bool value;
                  private Link first;
```



En naiv lösning

- ...och den enda före Java 1.5 (för många många år sedan)
- Hur skiljer sig denna implementation från de på föregående sida?

```
public class List {
    private class Link {
        Link next;
        Object value;
    }
    private Link first;
}
```



Typsäkerhet

```
IntList list1 = new IntList();
BaseballPlayerList list2 = new BaseballPlayerList();
BooleanList list3 = new BooleanList();
int v1 = 7;
BaseballPlayer v2 = new BaseballPlayer(...);
bool v3 = false;
list1.add(v1); // ok
list1.add(v2); // does not compile
list1.add(v3); // does not compile
list2.add(v1); // does not compile
list2.add(v2); // ok
list2.add(v3); // does not compile
list3.add(v1); // does not compile
list3.add(v2); // does not compile
list3.add(v3); // ok
```



En lista av Object kan innehålla allting...

```
List list1 = new List();
List list2 = new List();
List list3 = new List();
int v1 = 7;
BaseballPlayer v2 = new BaseballPlayer(...);
bool v3 = false;
list1.add(v1); // ok
list1.add(v2); // compiles, but is it safe?
list1.add(v3); // compiles, but is it safe?
list2.add(v1); // compiles, but is it safe?
list2.add(v2); // ok
list2.add(v3); // compiles, but is it safe?
list3.add(v1); // compiles, but is it safe?
list3.add(v2); // compiles, but is it safe?
list3.add(v3); // ok
```



Fungerar detta eller ej?

```
List list1 = new List();
int v1 = 7;
BaseballPlayer v2 = new BaseballPlayer(...);
bool v3 = false;
list1.add(v1); // ok
list1.add(v2); // compiles, but is it safe?
list1.add(v3); // compiles, but is it safe?
int v4 = (int) list1.get(1);
BaseballPlayer v5 = (BaseballPlayer) list1.get(2);
bool v6 = (bool) list1.get(3);
```



Fungerar detta eller ej?

```
List list1 = new List();
int v1 = 7;
BaseballPlayer v2 = new BaseballPlayer(...);
bool v3 = false;
list1.add(v1); // ok
list1.add(v2); // compiles, but is it safe?
list1.add(v3); // compiles, but is it safe?
int v4 = (int) list1.get(1);
BaseballPlayer v5 = (BaseballPlayer) list1.get(2);
bool v6 = (bool) list1.get(3);
```



Parametrisk polymorfism

- Introducerades i Java 1.5
- Implementationen något begränsad på grund av bakåtkompatibilitet

```
public class List <ElementType> {
    private class Link {
        Link next;
        ElementType value;
    }
    private Link first;
}
```

- En klass introducerar en typ
- En parametriskt polymorf klass introducerar en <u>typkonstruktor</u> som kan användas för att skapa typer



Parametrisk polymorfism

- Introducerades i Java 1.5
- Implementationen något begränsad på grund av bakåtkompatibilitet

```
public class List <ElementType> {
    private class Link {
        Link next;
        ElementType value;
    }
    private Link first;
}
```

```
List<Person>
```

```
List<String>
```

- En klass introducerar en typ
- En parametriskt polymorf klass introducerar en <u>typkonstruktor</u> som kan användas för att skapa typer



Parametriskt polymorfa typer

```
List<Integer> list1 = new List<Integer>();
List<BaseballPlayer> list2 = new List<BaseballPlayer>();
List<Boolean> list3 = new List<Boolean>();
int v1 = 7;
BaseballPlayer v2 = new BaseballPlayer(...);
bool v3 = false;
list1.add(v1); // ok
list1.add(v2); // does not compile
list1.add(v3); // does not compile
list2.add(v1); // does not compile
list2.add(v2); // ok
list2.add(v3); // does not compile
list3.add(v1); // does not compile
list3.add(v2); // does not compile
list3.add(v3); // ok
```



Parametriskt polymorfa typer

```
List<Integer> list1 = new List<Integer>();
List<BaseballPlayer> list2 = new List<BaseballPlayer>();
List<Boolean> list3 = new List<Boolean>();
int v1
        Utvikning: varför Integer och Boolean och
Basebal
         inte int och bool?
bool v3
         Svar: en int är en primitiv typ, och Java stöder
list1.a
        inte primitiva typargument till typkonstruktorer.
list1.a
list1.a
list2.a
        Java konverterar automatiskt mellan primitiver
list2.a
         (t.ex. int) och deras objektmotsvarigheter
list2.a
         (t.ex. Integer) varför denna kod fungerar!
list3.a
         (Detta kallas för autoboxing.)
list3.a
list3.add(v3); // ok
```



Att kedja typparametrar

■ Om vår lista inte använt en inre klass...

```
public class List {
    private Link first;
}
public class Link {
    private Link next;
    private Object value;
}
```



Att kedja typparametrar

■ Om vår lista inte använt en inre klass...

```
public class List {
    private Link first;
}
public class Link {
    private Link next;
    private Object value;
}
```

```
public class List<E> {
    private Link<E> first;
}
public class Link<E> {
    private Link<E> next;
    private E value;
}
```



Att kedja typparametrar

Om vår lista inte använt en inre klass...

```
public class List {
    private Link first;
}
public class Link {
    private Link next;
    private Object value;
}
```

```
public class List<E> {
    private Link<E> first;
}

public class Link<E> first;
}

public class Link<E> {
    private Link<E> next; Argument
    private E value;
}

Användande som typ
```



Manipulation av objekt av typparameter-typ

■ Vad kan man göra med en variabel vars typ är okänd?

Eller – bättre uttryckt – vilken typ har en variabel vars typ är en typparameter?

```
public class List<E> {
    private Link first;
    private class Link {
        Link next;
        E value;
        void m() {
            value.frob(); // kompilerar?
```



Rotklassen till undsättning

Under huven expanderas...

```
public class List<E> {
    private class Link {
        Link next;
        E value;
    }
    private Link first;
}
```

• ...till...

```
public class List<E extends Object> {
    private class Link {
        Link next;
        E value;
    }
    private Link first;
}
```



Rotklassen till undsättning

- En övre gräns (upper bound) för en typparameter låter oss bättre resonera om vad den kan bindas till
- I listan till höger kan E bindas till alla typer som ärver av Object
- Mer specifika typer är också möjliga, som här:

Nu kan man anropa metoder på value som finns i Shape-klassen

 Priset är att List<String> ej längre är möjlig då String inte är en subtyp till Shape

```
public class List<E extends Object> {
    private class Link {
        Link next;
        E value;
    }
    private Link first;
}
```

```
public class List<E extends Shape> {
    private class Link {
        Link next;
        E value;
    }
    private Link first;
}
```



En "svag" implementation

Under huven kompileras...

```
public class List<ElementType> {
    private class Link {
        Link next;
        ElementType value;
    private Link first;
```

```
public class List {
    private class Link {
        Link next;
        Object value;
    private Link first;
```



En "svag" implementation

Under huven kompileras...

```
public class List<ElementType> {
    private class Link {
        Link next;
        ElementType value;
    private Link first;
```

```
public class List {
    private class Link {
         Link next;
                                    Detta förklarar varför vi inte
         Object value;
                                    kunde binda ElementType
                                    till int förut – eftersom en
    private Link first;
                                    int inte är ett Object.
```



...och med explicita övre gränser

■ Under huven kompileras...

```
public class List<E extends Shape> {
    private class Link {
        Link next;
        E value;
    }
    private Link first;
}
```

```
public class List {
    private class Link {
        Link next;
        Shape value;
    }
    private Link first;
}
```



En "svag" implementation

Under huven kompileras...

```
List<Integer> list1 = new List<Integer>();
int v1 = 7;
bool v3 = false;

list1.add(v1); // ok
list1.add(v3); // does not compile
```

```
List list1 = new List();
int v1 = 7;
bool v3 = false;

list1.add((Integer) v1); // ok
list1.add((Integer) v3); // does not compile
```



En "svag" implementation

Under huven kompileras...

```
List<Integer> list1 = new List<Integer>();
int v1 = 7;
bool v3 = false;
list1.add(v1); // ok
```

■ ...ned till...

Detta är fortfarande typsäkert eftersom all interaktion med listan skyddas av (Integer)-omvandlingar!

```
List list1 = new List();
int v1 = 7;
bool v3 = false;

list1.add((Integer) v1); // ok
list1.add((Integer) v3); // does not compile
```



Man kan binda typparametrar "överallt"

```
public class StringList extends List<String> {}

public class Foo {
   public List<Boolean> getBar() { ... }
}
```



Titta också på...

- Screencasten om parametrisk polymorfism
- Titta på hur parametrisk polymorfism används i Javas standardbibliotek
- Notera användanden som t.ex.

```
Comparable<K>
Class<K>
etc.
```

Varför det kan vara problematiskt att ge inre klasser (i motsats till nästlande klasser)
 typparametrar istället för att bara använda den omslutande klassens typparametrar



Undantagshantering



Undantagshantering

- När något går fel i Java *genereras* och *kastas* ett *undantag*
- Ett undantagsobjekt beskriver

Typen av fel

Var i programmet felet uppstod

Vägen programmet tagit för att komma till felet i form av en stacktrace

■ När ett undantag kastas avbryts exekveringen

Kontrollen flyttas till närmast omslutande undantagshanterare för denna typ av fel

Om det inte finns en sådan termineras programmet

■ Untantagshanterare implementeras med hjälp av den s.k. *try-catch-satsen*



Att generera och kasta ett undantag

■ En mängd fördefinierade undantag finns i Javas standardbibliotek:

RuntimeException, IllegalArgumentException, ArrayIndexOutOfBoundsException, ArithmeticException, ClassCastException, ...

■ Dessa är vanliga klasser – att generera ett undantag = instantiering

new RuntimeException();

new IllegalArgumentException(); etc.

■ Att kasta ett undantag görs med nyckelordet **throw** – normalt bakas generering och kastande av undantag ihop:

throw new RuntimeException();

■ ...men även throw x; om x är en variabel som innehåller ett untantag



Att definiera egna undantag

■ Lämpligt att göra i klasser för att förenkla felhantering

Koden nedan definierar ett nytt undantag genom att ärva av undantagsklassen Exception som sedan kan kastas som vanligt

```
/**
 * @author Tobias Wrigstad (tobias.wrigstad@it.uu.se)
 * @date 2013-10-20
 */
public class DuplicateElementException extends Exception {
    public DuplicateElementException(String msg) { super(msg); }
}
```



Felhanterare: try-catch-(finally)

■ Följande kod installerar en felhanterare för all kod som körs i ... – även sådan som är i anropade metoder

```
try {
    ... // code that could fail
} catch(ExceptionType1 e) {
    // code to handle this type of failure
} catch(ExceptionType2 e) {
    // code to handle this type of failure
} finally {
    // code to always run -- fail or nofail
}
```



Vad skrivs ut när example() körs?

```
void bar() { int stupid = 1/0; }
void foo() { bar(); System.out.println("!!!"); }
void example() {
    try {
        foo();
    } catch(ArithmeticException e) {
        System.err.println("Do something");
    } catch(Exception e) {
        System.err.println("Do something else");
    } finally {
        System.err.println("Grr arrrgh");
```

!!! skrivs
aldrig ut!



Vad skrivs ut när example() körs?

```
void bar() { int stupid = 1/0; }
void foo() { bar(); }
void example() {
    try {
        foo();
    } catch(ArithmeticException e) {
        System.err.println("Do something");
    } catch(Exception e) {
        System.err.println("Do something else");
    } finally {
        System.err.println("Grr arrrgh");
```



Varför går följande kod inte att kompilera?

```
void bar() { int stupid = 1/0; }
void foo() { bar(); }
void example() {
    try {
        foo();
    } catch(Exception e) {
        System.err.println("Do something else");
    } catch(ArithmeticException e) {
        System.err.println("Do something");
    } finally {
        System.err.println("Grr arrrgh");
```



Varför går följande kod inte att kompilera?

```
void example() {
    try {
        foo();
} catch(Exception e) {
        System.err.println("Do something else");
} catch(ArithmeticException e) {
        System.err.println("Do something");
} finally {
        System.err.println("Grr arrrgh");
}
```



Titta också på...

- Screencasten om undantagshantering och programmet ExceptionDemo i kursrepot
- Vilka typer av fördefinierade undantag som finns i Javas standardbibliotek
- Skillnaden mellan kontrollerade och okontrollerade undantag (tas bl.a. upp i screencasten ovan; på eng. checked/unchecked exceptions)
- Varför det är problematiskt att använda inre klasser (i motsats till nästlande klasser)
 för att definiera undantag