

Typhierarkier del 2

Vad krävs? Hur fungerar det?

Typhierarkier och kontrakt: Liskov Substitution Principle

Hur får en subtyp fungera egentligen?

Krav på hierarkier 1



List

size(): int
get(int pos): Object
add(Object element): Object
set(int pos, Object element): void



LinkedList

ArrayList

SkipList

size(): int
get(int pos): Object
add(Object element): Object
-- **ingen "set"**

Får subtypen **LinkedList**
sakna metoder från **List**?

Krav på hierarkier 2



List

size(): int
get(int pos): Object
add(Object element): Object
set(int pos, Object element): void



LinkedList

ArrayList

SkipList

size(): int
get(int pos): Object
add(Object element): Object
set(int pos, Object element): void

...

...

...

**Om List.add() lägger till sist i listan,
får LinkedList.add() lägga till först?**

Krav på hierarkier 3

- Även **List** har ett **kontrakt**

- En **ArrayList** är en **List**
→ måste uppfylla samma kontrakt!
- (Alla fåglar har fjädrar,
ankor är fåglar
→ alla ankor har fjädrar)



- Subtypens eget kontrakt får bara:
 - **Lova mer** – ge starkare garantier (ankor kan kvacka också)
 - **Kräva mindre** – ha svagare krav
- Det är detta som garanterar:
 - Om vi accepterar en **List**,
är vi **nöjda** med
vilken subtyp som helst!

```
void quicksort(List someList) {
    // Vi programmerar
    // utifrån List:s kontrakt

    // Detta uppfylls oavsett om vi får en
    // ArrayList, SkipList, LinkedList, ...
}
```

Krav på hierarkier 4: LSP

- En formell beskrivning: **Liskov Substitution Principle**
 - Let $q(x)$ be a property provable about objects x of type T .
Then $q(y)$ should be provable for objects y of type S ,
where S is a subtype of T .
 - **Om** vi kan bevisa något om alla List-objekt,
måste detta även gälla för alla LinkedList-objekt.



Barbara Liskov

Specialfall: Kovarianta returtyper!

■ LSP säger:

- Subtypens eget kontrakt får bara:
 - **Lova mer** – ge starkare garantier
 - **Kräva mindre** – ha svagare krav

Java låter subklasser **stärka** löftet om **returtyp**

```
public interface List
{
    List makeCopy();
    List convert();
}
```



```
public class ArrayList implements List
{
    ArrayList makeCopy() { ... }
    SkipList convert() { ... }
}
```

Jag lovar att det är en lista – det är till och med en **ArrayList**!

Varierar "åt samma håll"
(en **specialisering** av **List** **specialisering** även **returtyperna**)
→ "kovariant"

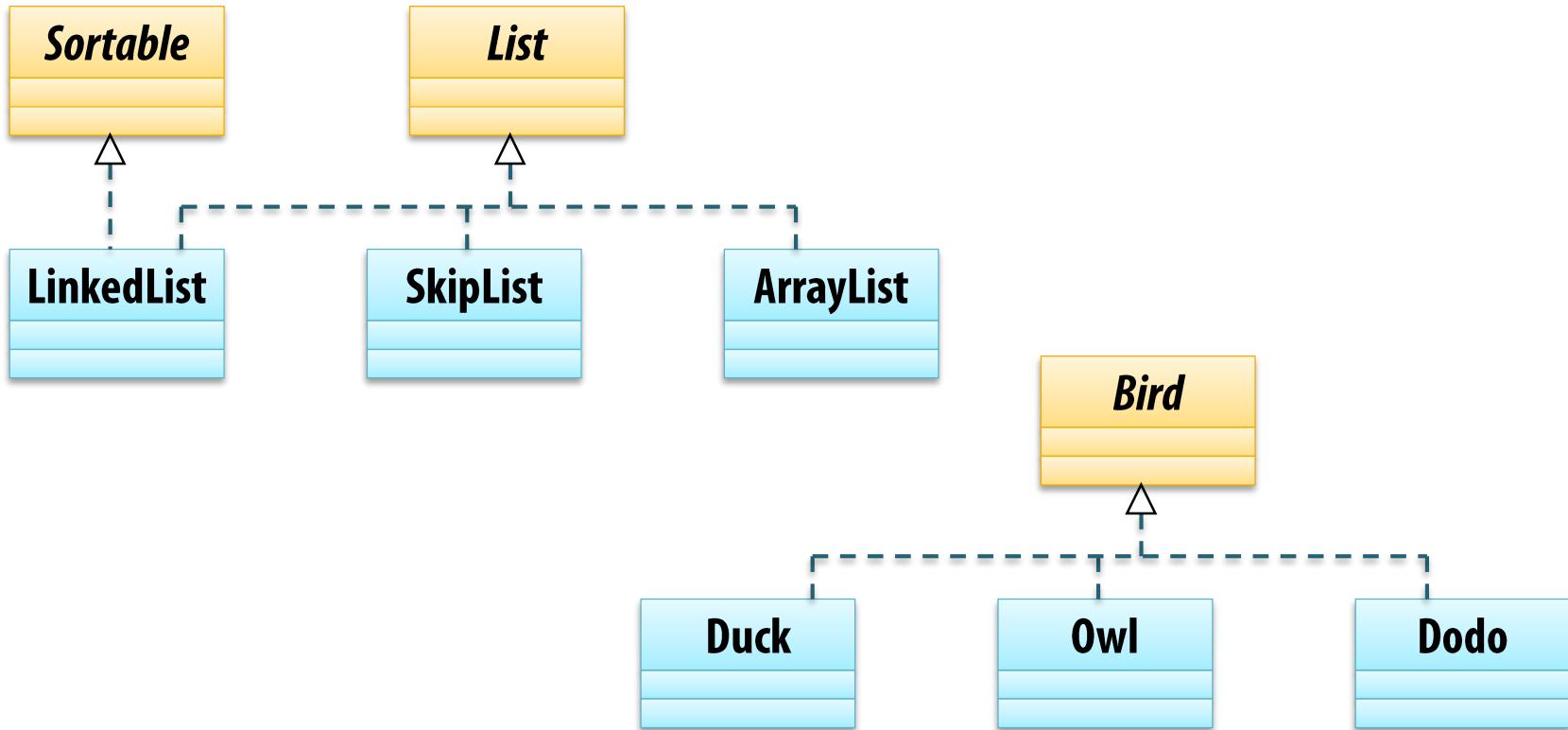
Statiska och dynamiska typer, statisk och dynamisk typkontroll

Hur fungerar typhierarkier tillsammans med manifest typning?
Vilken typ *har* ett objekt?
Eller vilka typer...?

Objekt med flera typer



- Ett objekt har nu **flera typer**
 - Varje **LinkedList** är också av typen **List** och **Sortable**



Vilka effekter får det?

Peka på en subtyp – ett par frågor

■ En objektvariabel kan peka på objekt av godtycklig subtyp

- `List names = new ArrayList();`
`Bird myBird = new Duck();`

names kan bara peka på List-objekt...
Och en ArrayList är ju en List!

Så vilken typ har variabeln egentligen?

■ En objektvariabel kan pekas om till ett objekt av annan typ

- `List numbers = new SkipList();`

...

`numbers = new LinkedList();`

Både SkipList och LinkedList
är ju specialfall av List...

Så kan variabler byta typ?

Typer: Apparent / Actual

■ Med typhierarkier:

- `List windows = application.getWindows();`

Variabelns typ kallas static / apparent type

Variabel av typ List

List: windows

List

get()

(no impl)

add()

(no impl)

Känt av kompilatorn

Statiskt:
Variabelns typ är oföränderlig

Object header

(data)

LinkedList

get()

[LL-get]

add()

[LL-add]

print()

[...]

Node: head

...

Node: tail

...

Generellt bara känt vid körning

Kan ändras under körning

Värdet vid exekvering blir av typen LinkedList

Objektets typ kallas dynamic / actual type



Dynamisk typ: Inte känd före körning

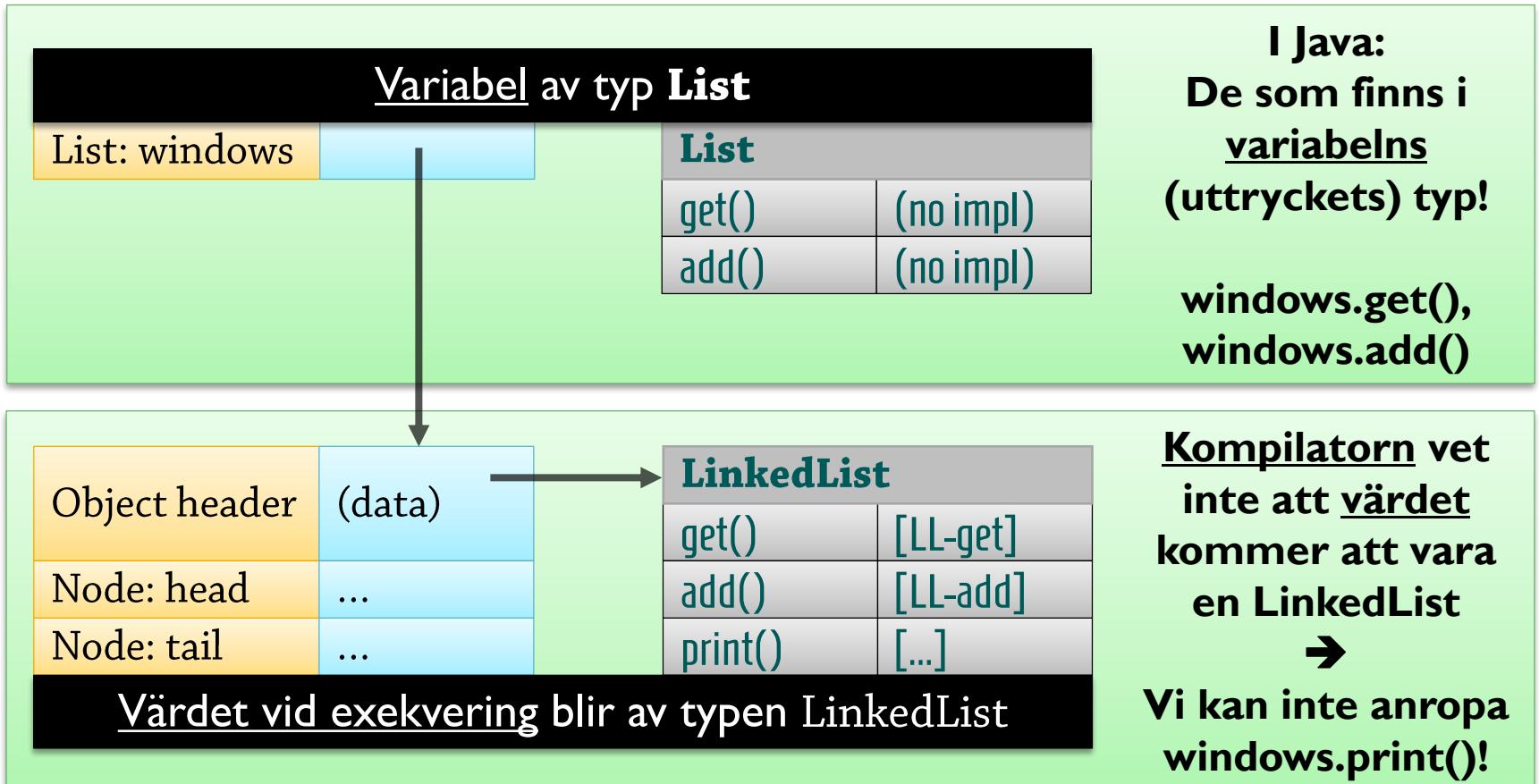
```
public class ListHandler {  
    public void useList(List elements) {  
        // Vilken sorts lista är elements?  
    }  
}
```

```
public class Randomizer {  
    public void useList() {  
        Random rnd = new Random();  
        List list;  
        if (rnd.nextBoolean()) {  
            list = new ArrayList();  
        } else {  
            list = new LinkedList();  
        }  
        list.add(...);  
    }  
}
```

Kan **inte** avgöra typen i förväg...

Synliga (tillgängliga) medlemmar

- Givet en variabel, vilka metoder och fält är synliga?
 - `List windows = application.getWindows();`



Statisk typkontroll



- Så **typkontrollen** är **fortfarande statisk**

```
public class Application {  
    public List getWindows() { ... }  
    public SkipList getFiles() { ... }  
}
```

```
Application app = ...;  
List windows = app.getWindows();  
List files = app.getFiles();
```

Kompilatorn testar:
getFiles() returnerar SkipList,
files är av typ List
→ Allt OK!

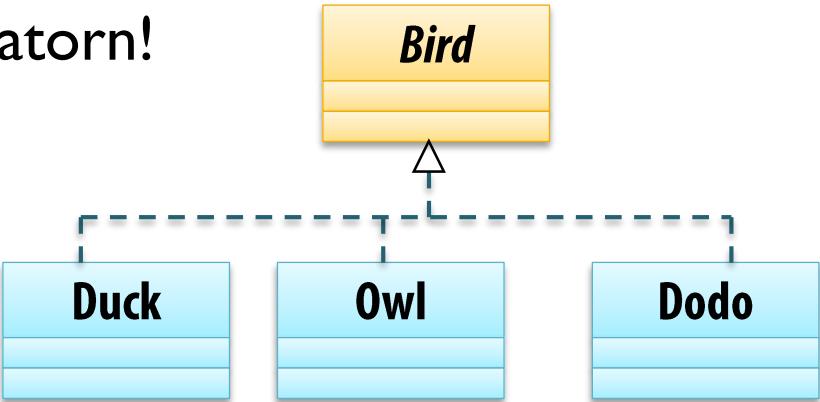
Vem vet mest?



Men tänk om vi vet mer än kompilatorn!

- Vi har listor av fåglar

- ```
public class BirdList {
 public void add(Bird foo) { ... }
 public Bird get(int index) { ... }
}
```



- Vi stoppar in något först i listan

- ```
BirdList lista = new BirdList();  
lista.add(new Owl());
```

- Vi plockar ut det

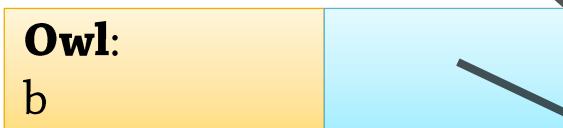
- ```
Bird a = lista.get(0); // Kompilatorn accepterar
```
  - ```
Owl b = lista.get(0);           // Fel! Metoden get() lovar bara att ge oss en Bird,  
// och inte alla fåglar är ugglor
```

Att veta mer (2)



- Vi kan tala om för kompilatorn vad vi vet!

- Använd en cast
 - Owl b = (Owl) lista.get(0);
- Resultatet är en ny pekare till samma objekt
 - Inte ett nytt "konverterat" objekt!



The diagram illustrates the state of memory after a cast. It shows two objects, 'Bird' and 'Owl', each consisting of a yellow 'header' section and a light blue 'data' section. Arrows from both the 'b' and 'a' fields point to a single shared memory location at the bottom. This shared location is a table divided into two sections: 'Object header' (yellow) and '(data)' (light blue). The '(data)' section contains three rows: 'value' with value '10', '...', and '...'. The 'Object header' section is partially visible.

Object header	(data)
value	10
...	...

Denna cast är ett *löfte*:
“Fågeln är faktiskt en uggl!”

Om man ljuger: **ClassCastException**
(här finns dynamisk typkontroll,
dvs. vid körningen!)

Dynamisk bindning, subtypspolymorfism

Hur fungerar egentligen overriding?
Hur anropas rätt implementation? Vad är rätt implementation?

Namnbindning



■ Namnbindning:

- Givet en identifierare (namn), vilken variabel / fält / metod / ... menar vi?
- För variabler tar kompilatorn reda på detta:

- ```
public class Binding1 {
 public void foo() {
 int index = 100;
 int other = 200;
 System.out.println(index); // "index" binds till metodens första variabel
 }
}
```
- ```
public class Binding2 {  
    public int index = 100;  
    public void foo() {  
        int other = 200;  
        System.out.println(index); // "index" binds till objektets första fält  
    }  
}
```

Detta är statisk bindning = tidig bindning:
Sker före programmet körs

Bindning av metoder



- Att binda **metodnamn** till **implementation**:

Utan typierarkier (annat språk)

- Variabelns typ = objektets typ
→ **Statisk bindning** är möjlig

```
ArrayList myList = ...;  
myList.add(...);
```

Vilken variant av add()?
Måste vara ArrayList:s!

Känt vid kompileringen:
Namnet add() kan
statiskt bindas
till en funktion av kompilatorn

Med typierarkier (Java)

- Variabelns typ != objektets typ
→ **Dynamisk bindning** krävs

```
List myList = ...;  
myList.add(...);
```

Vilken variant av add()?
ArrayList:s? LinkedList:s?

Okänt vid kompileringen:
Namnet add() måste
dynamiskt bindas
till en funktion vid körning

Metodtabeller



- Varje objekt känner till sin **klass**
 - Varje klass känner till sin **metodkod**

Klassinfo med
metodtabell

Virtual method
table: vtable

List: names1

Object
header:

(data)

head

...

tail

...

List-metoder:

Object get(int index),
void add(Object o),
...

LinkedList

get()	[LL-get]
add()	[LL-add]
print()	[...]

Dynamisk bindning

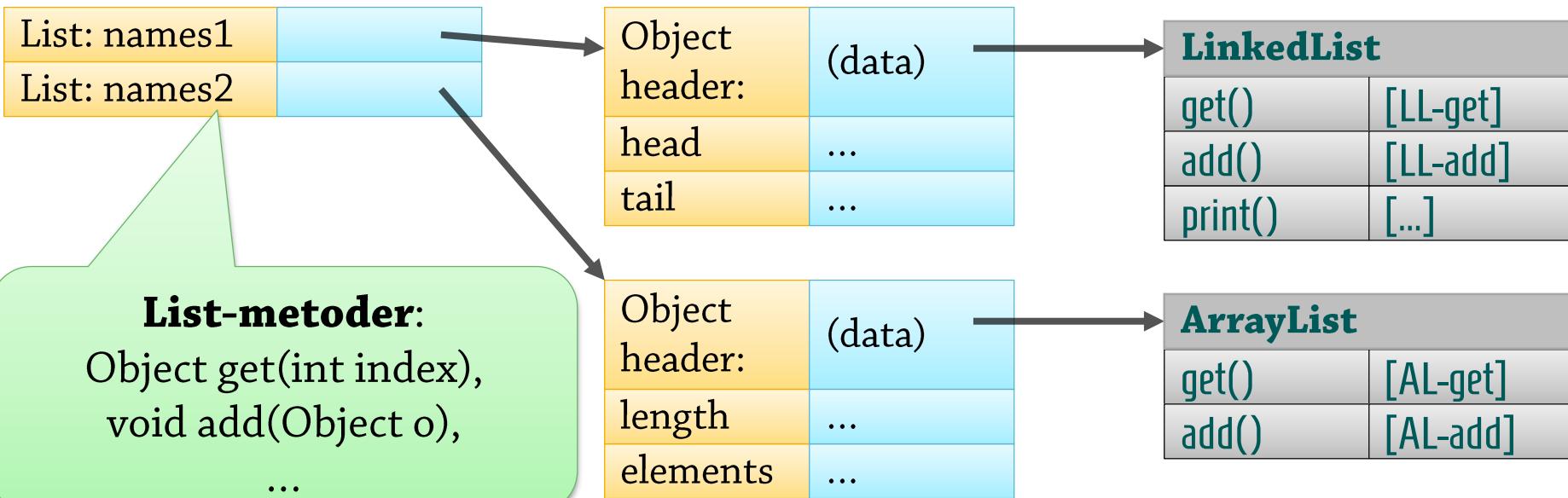


Dynamisk bindning = sen bindning = dynamisk dispatch

- Objektets typ avgör

- `List names1 = foo.getNames(); // Returnerar en LinkedList
names1.add(n1); // LinkedList-implementationen av add`
 - `List names2 = bar.getNames(); // Returnerar en ArrayList
names2.add(n1); // ArrayList-implementationen av add`

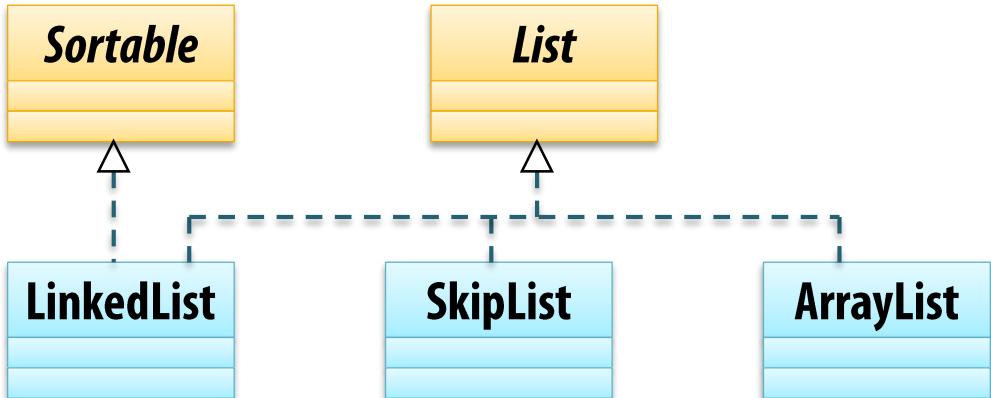
- Objektet talar (indirekt) om för oss var implementationen finns:



Typhierarkin + sen bindning ger oss...

Subtypspolymorfism

- πολυμορφισμός = som har flera former
- Här:
 - Ett metodnamn, deklarerat i en typ
 - Flera implementationer, skrivna i subtyperna
 - Kallas ofta enbart "polymorfism" – men polymorfism är egentligen bredare begrepp



Overloading



■ Kontrasteras med överlagring = **ad-hoc-polymorfism**

- Samma namn, flera implementationer (för olika argumenttyper)

- ```
public class Printer {
 public void print(int val) { ... }
 public void print(double val) { ... }
 public void print(double val, int precision) { ... }
}
```

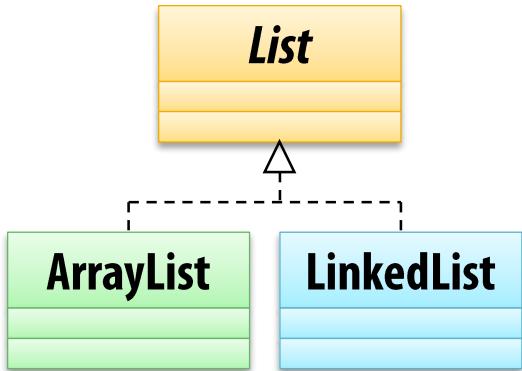
- Inte ett OO-begrepp – mer allmänt!
  - Alla varianter är kända vid kompileringen
    - Ger **statisk bindning**

# Abstrakta klasser i Java

# Motivation



- Klasshierarkin ska grundas i *begrepp, klassificering*
  - Naturligt att prata om *listor* i allmänhet → ge flera *implementationer*



”X är en speciell sorts Y,  
som...”

- Naturligt att prata om *grafiska komponenter* i allmänhet
  - → Vissa komponenter är *knappar*
  - → Vissa komponenter är *textfält*
  - → ...

Men ibland vill vi också undvika redundant kod!  
(Vanligt ”problem” i projekt...)

# Motivation 2: Duplicerad kod

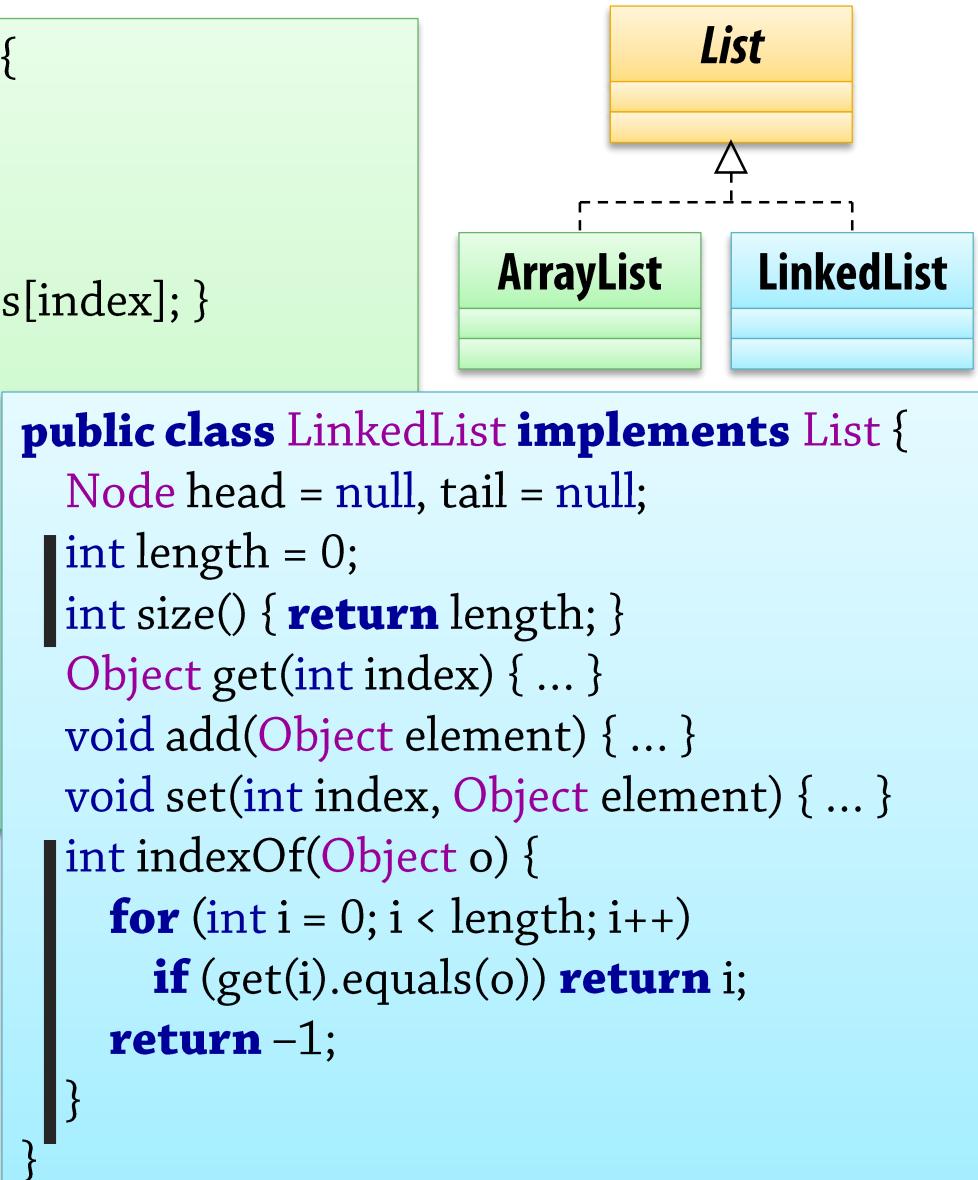


```
public class ArrayList implements List {
 Object[] elements = new Object[42];
 int length = 0;
 int size() { return length; }
 Object get(int index) { return elements[index]; }
 void add(Object element) { ... }
 void set(int index, Object element) { ... }
 int indexOf(Object o) {
 for (int i = 0; i < length; i++)
 if (get(i).equals(o)) return i;
 return -1;
 }
}
```

Massor av duplicerad kod...

Hur kan vi använda *samma* kod  
för båda klasser?

Inte flytta till **List**: Gränssnitt ska  
ange *krav*, inte *implementation*



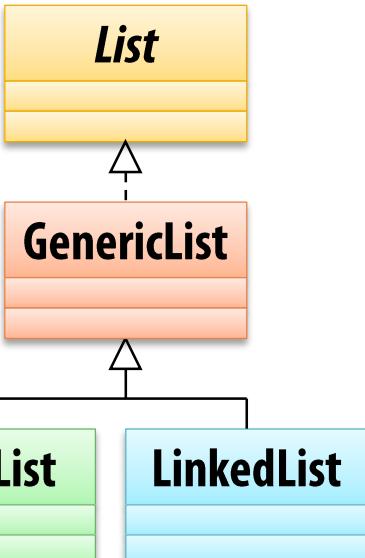
# Försök 1: Återanvända med konkret klass?

27



```
public class GenericList implements List {
 int length = 0;
 int size() { return length; }
 int indexOf(Object o) {
 for (int i = 0; i < length; i++)
 if (get(i).equals(o)) return i;
 return -1;
 }
}
```

Bra försök,  
men GenericList skulle behöva  
implementera add(), get(), set()!



```
public class ArrayList extends GenericList {
 Object[] elements = new Object[42];
 Object get(final int index) { return elements[index]; }
 void add(final Object element) { ... }
 void set(int index, Object element) { ... }
}
```

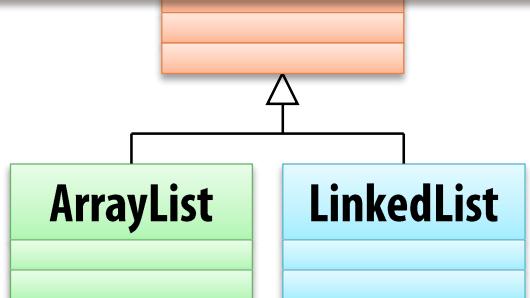
```
public class LinkedList extends GenericList {
 Node head = null, tail = null;
 Object get(final int index) { ... }
 void add(final Object element) { ... }
 void set(int index, Object element) { ... }
}
```

# Försök 2: Dummy-implementation?

28

jonkv@ida

```
public class GenericList implements List {
 int length = 0;
 int size() { return length; }
 int indexOf(Object o) {
 for (int i = 0; i < length; i++)
 if (get(i).equals(o)) return i;
 return -1;
 }
 Object get(final int index) {
 return null;
 }
 void add(final Object element) {}
 ...
}
```



Bra försök, men `GenericList` skulle inte uppfylla kraven på `List`:  
`get` ska returnera rätt element!

```
extends GenericList {
 Object[] elements = new Object[42];
 int size() { return elements.length; }
 Object get(int index) { return elements[index]; }
 void add(int index, Object element) { ... }
 void set(int index, Object element) { ... }
}
```

```
extends GenericList {
```

```
 Node head = null, tail = null;
 Object get(final int index) { ... }
 void add(final Object element) { ... }
 void set(int index, Object element) { ... }
}
```

# Abstract 1: Intro



- Vi vill ha en ***klass***, där:
  - Vissa metoder ska implementeras
  - Andra metoder ska krävas, men inte implementeras
- Klassen blir **ofullständig**, ungefär som gränssnitt
  - Partiellt implementerad
- Kallas ***abstrakt***
  - *existing in thought or as an idea but not having a physical or concrete existence*

Mest för att undvika redundant kod!

# Abstract 2: För återanvändning!

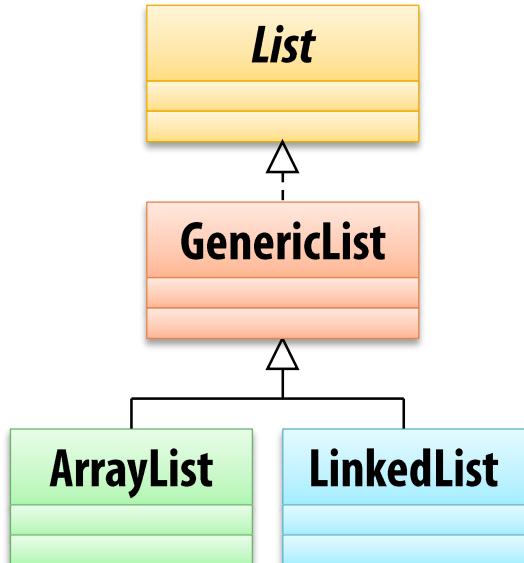


```
public abstract class GenericList implements List {
 protected int length = 0;
 public int size() { return length; }
 public int indexOf(Object o) {
 for (int i = 0; i < length; i++)
 if (get(i).equals(o)) return i;
 return -1;
 }
}
```

Ärver löften från List

Saknar ändå get(), add, set()

```
public class ArrayList extends GenericList {
 public Object[] elements = new Object[42];
 public Object get(final int index) { ... }
 public void add(final Object element) { ... }
 public void set(int index, Object element) { ... }
}
```



```
public class LinkedList extends GenericList {
 public Node head = null, tail = null;
 public Object get(final int index) { ... }
 public void add(final Object element) { ... }
 public void set(int index, Object element) { ... }
}
```

Ärver löften/kod från GenericList

Implementerar det som saknas

# Abstract 3: Gå hela vägen!



```
abstract class GenericList implements List {
 int indexOf(Object o) {
 for (int i = 0; i < size(); i++)
 if (get(i).equals(o)) return i;
 return -1;
 }
}
```

Relaterat problem i projekt:  
Ärvningen finns där,  
men medlemmar repeteras ändå!

```
class ArrayList extends GenericList {
 int length = 0;
 int size() { return length; }
 Object[] elements = new Object[42];
 ...
}
```

Flytta till superklassen!

```
class LinkedList extends GenericList {
 int length = 0;
 int size() { return length; }
 Node head = null, tail = null;
 ...
}
```

# Abstract 4: Varning för upprepning

32

jonkv@ida

```
abstract class GenericList implements List {
 int length = 0;
 int size() { return length; }
 int indexOf(Object o) {
 for (int i = 0; i < size(); i++)
 if (get(i).equals(o)) return i;
 return -1;
 }
}
```

Ger skuggning av fält:  
Varje ArrayList har TVÅ  
fält med namnet length

Vilket som används beror  
på pekartypen

Slösar minne  
Svårt att förstå!

```
class ArrayList extends GenericList {
 int length = 0; // Fält har inte "override"
 Object[] elements = new Object[42];
 ...
}
```

```
class LinkedList extends GenericList {
 int length = 0;
 Node head = null, tail = null;
 ...
}
```

Relaterat problem i projekt:  
Ärvningen finns där,  
men **fält** repeteras ändå!

# Abstract 5: Instansiering

```
public abstract class GenericList implements List {
 protected int length = 0;
 public int size() { return length; }
 public int indexOf(Object o) {
 for (int i = 0; i < length; i++)
 if (get(i).equals(o)) return i;
 return -1;
 }
}
```

Kan inte instansieras  
med "**new** GenericList()"

Kan bara skapa konkreta objekt

```
public class LinkedList extends GenericList {
 public Node head = null, tail = null;
 public Object get(final int index) { ... }
 public void add(final Object element) { ... }
 public void set(int index, Object element) { ... }
}
```

Men vi kan skapa  
"**new** LinkedList()",  
vilket ger en sorts  
GenericList!

# Abstract 6: Konstruktorer

34

jonkv@ida

- Även en abstrakt klass ska **initialisera** sina objekt

```
abstract class GenericList implements List {
```

```
 protected int length;
 protected GenericList() {
 this.length = 0;
 }
```

```
 public int size() { return length; }
 public int indexOf(Object obj) {
 for (int i = 0; i < length; i++)
 if (get(i).equals(obj)) return i;
 return -1;
 }
}
```

Det finns fält  
(som ärvs av ArrayList, ...)

Initialiseras i en konstruktur:  
**Klassen bestämmer**  
över sina objekt

```
public class ArrayList extends GenericList {
```

```
 private Object[] elements;
```

```
 public ArrayList() {
 super();
 this.elements = new Object[42];
 }
}
```

**new ArrayList()** →  
super() = GenericList()

# Abstract 7: Protected



```
abstract class GenericList implements List {
 protected int length;
 protected GenericList() {
 this.length = 0;
 }

 public int size() { return length; }
 public int indexOf(Object obj) {
 for (int i = 0; i < length; i++)
 if (get(i).equals(obj)) return i;
 return -1;
 }
}
```

Konstruktorer i **abstrakta** klasser  
bör vara *protected*:  
Tillgängliga i subklasser  
(enda som kan anropa dem!)

# Abstract 8: Begrepp?



## ■ Abstrakta klasser:

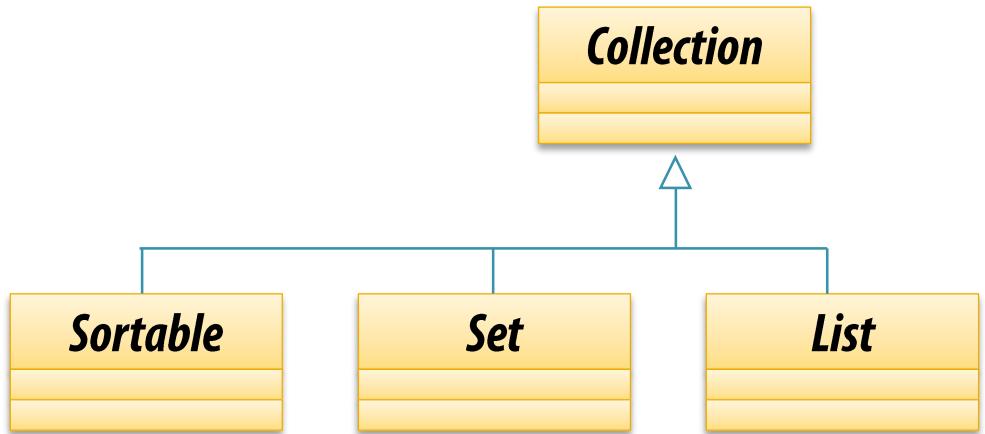
Kan vara ett **undantag** från "begreppsmodelleringen"

- Inget behov att **prata om** GenericList:  
Då räcker det med List
- Men vi vill *samla* gemensam kod

```
abstract class GenericList implements List {
 protected int length;
 protected GenericList() {
 this.length = 0;
 }
 public int size() { return length; }
 public int indexOf(Object obj) {
 for (int i = 0; i < length; i++)
 if (get(i).equals(obj)) return i;
 return -1;
 }
}
```

# Sammanfattning

# Sammanfattning: Klasshierarkier



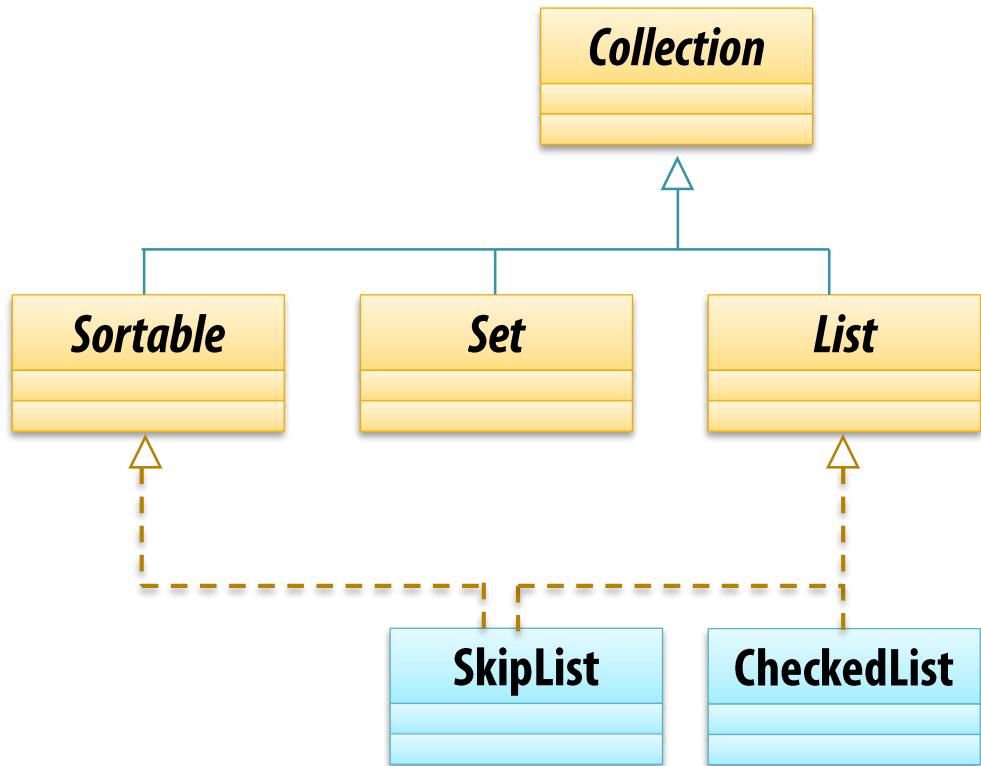
2. Ett gränssnitt kan  
**ärva från** och **utöka**  
(löftena som gavs av)  
ett annat gränssnitt

1. Ofta (men inte alltid)  
har vi en mängd **gränssnitt**  
som definierar **funktionalitet**  
och ger **löften (kontrakt)**,  
bland annat genom att ange  
**abstrakta metoder**

# Sammanfattning: Klasshierarkier (2)

39

jonkv@ida



4. En klass kan implementera flera gränssnitt.  
Ingen tvetydighet,  
eftersom ingen kod ärvs.

3. En metod kan ta "godtycklig Collection" som parameter

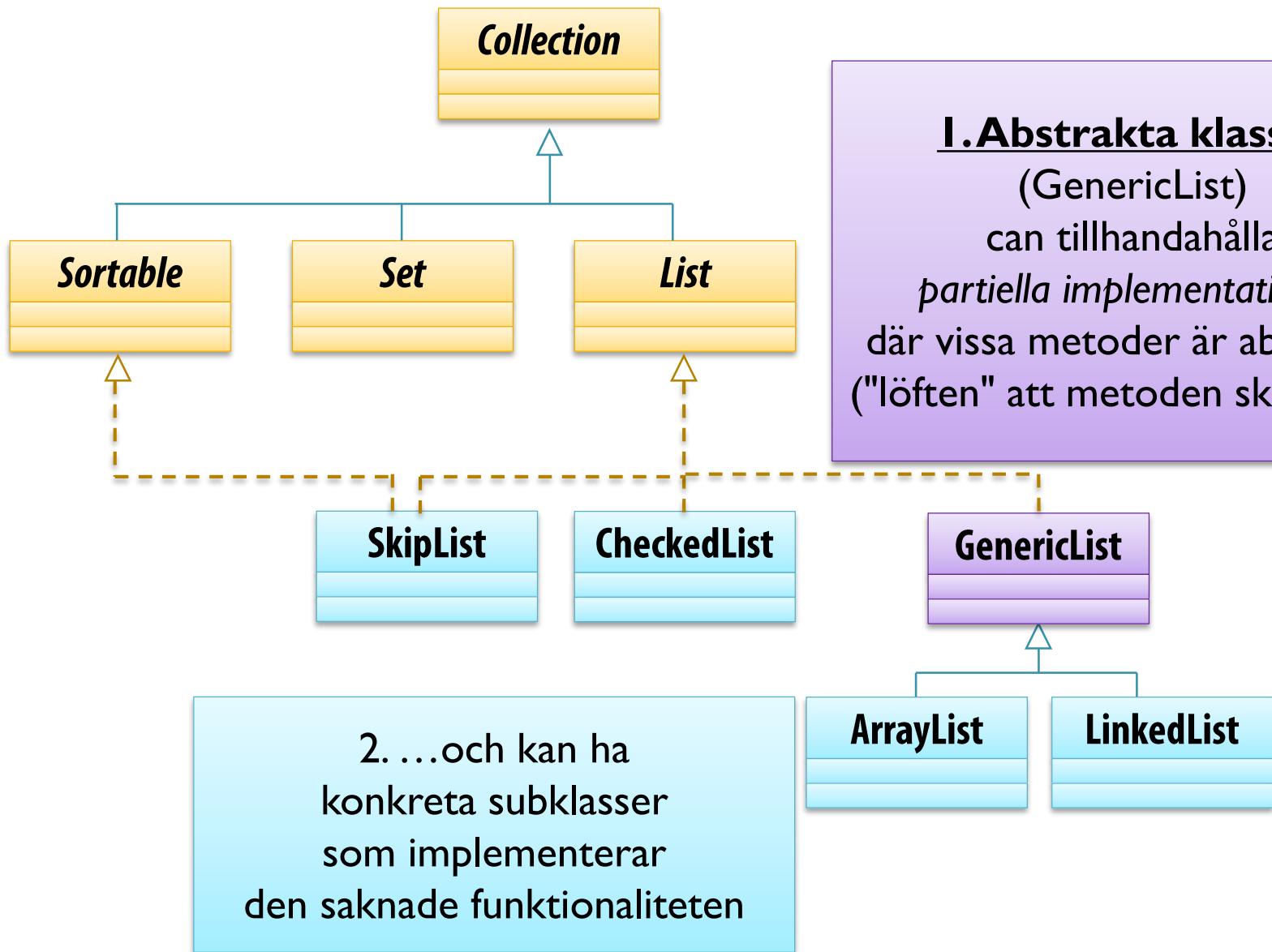
2. En metod kan ta "godtycklig List" som parameter.  
Kan vara en SkipList eller CheckedList – spelar ingen roll!

1. Klasser kan *implementera* gränssnitt  
→ måste uppfylla deras kontrakt

# Sammanfattning: Klasshierarkier (3)

40

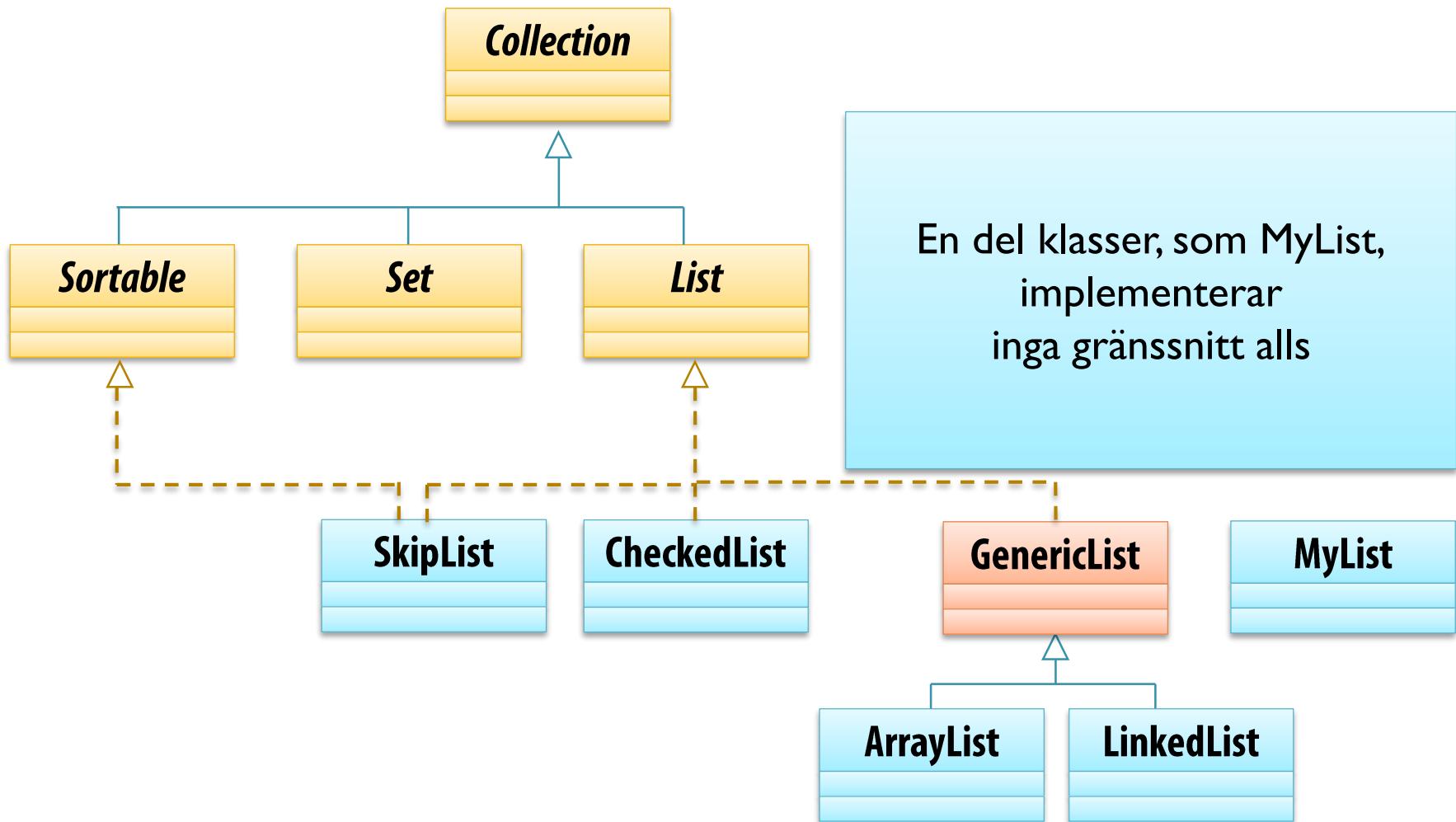
jonkv@ida



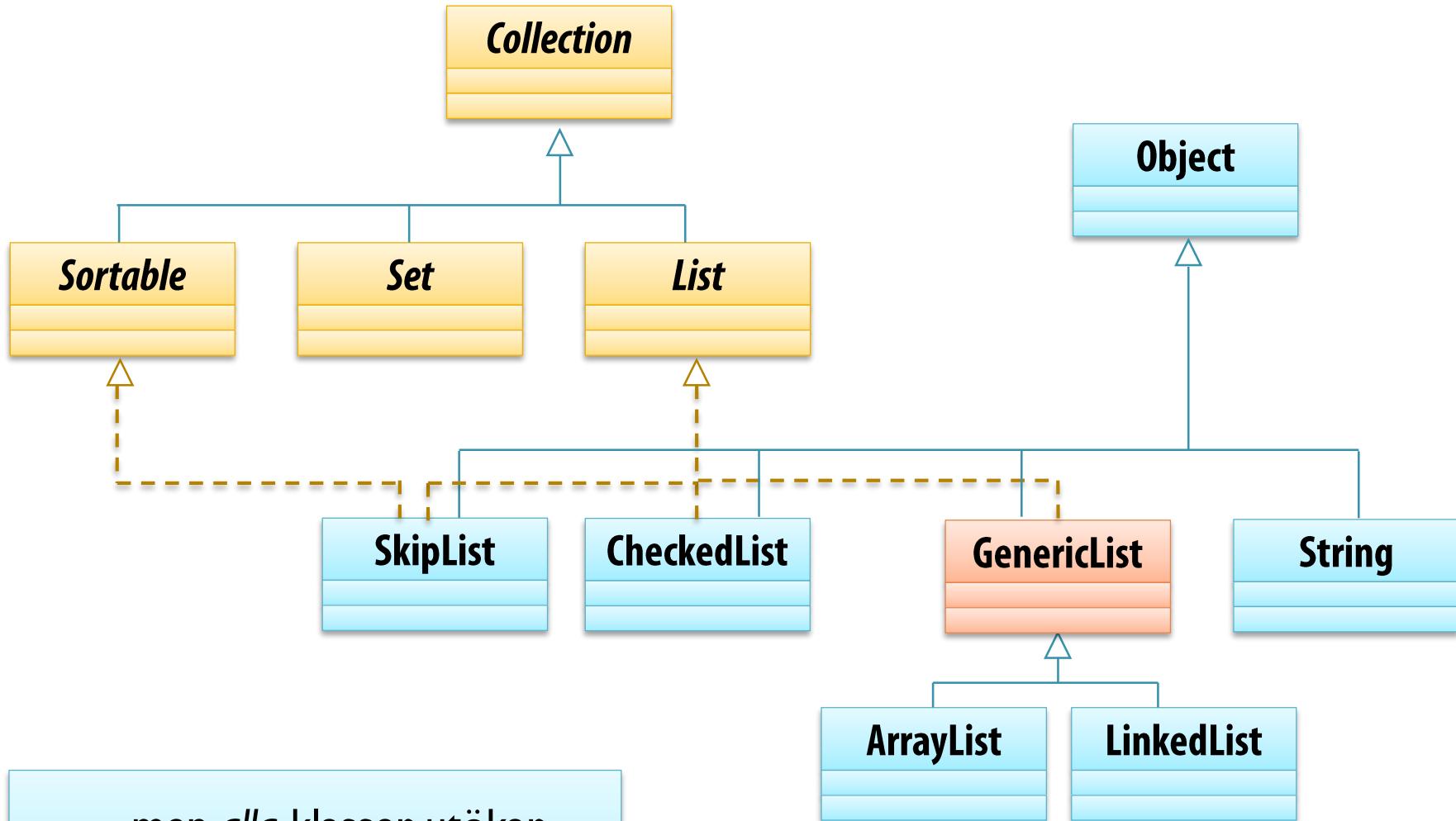
# Sammanfattning: Klasshierarkier (4)

41

jonkv@ida



# Sammanfattning: Klasshierarkier (5)



...men *alla* klasser utökar  
(direkt eller indirekt)  
java.lang.Object!

# Egen typkontroll i Java (RTTI, Run-Time Type Identification)

**Varning: Ska användas mycket sparsamt!**

# Typkontroll: Operatorn instanceof

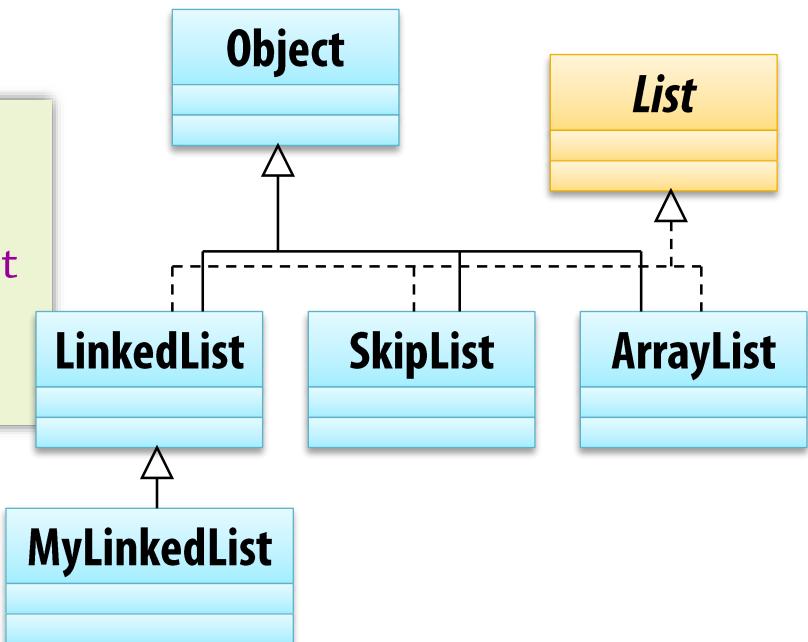
- Vilken typ har ett visst objekt?
  - **Exakt** typ: `object.getClass() == TypeName.class`

```
if (obj.getClass() == LinkedList.class) {
 // Exakt typkontroll:
 // obj pekar på ett objekt som skapats med "new LinkedList()"
}
```

- **Subtyp**: `object instanceof TypeName`

```
if (obj instanceof LinkedList) {
 // Subtypskontroll:
 // obj pekar på ett objekt av typ LinkedList
 // eller en subklass som MyLinkedList
}
```

- Allt är **instanceof Object**!



# Typkontroll: Operatorn instanceof (2)

- Kan användas för att göra olika saker beroende på typ...

```
■ void checkCollisions() {
 for (Thing t : thingsOnScreen) {
 if (player.intersects(t)) {
 // Vad var det vi kolliderade med egentligen?
 if (t instanceof Wall) {
 // Få spelaren att studsa tillbaka
 // ...
 } else if (t instanceof Bullet) {
 // Få spelaren att förlora hälsa
 // ...
 } else if (t instanceof Powerup) {
 player.addPU((Powerup)t);
 // ...
 } else if ... { ... }
 }
 }
}
```

"För alla Thing-objekt t  
i samlingen thingsOnScreen"

# Typkontroll: Operatorn `instanceof` (3)

46

jonkv@ida

- **Kan** användas för att göra olika saker beroende på typ...

```
■ void checkCollisions() {
 for (Thing t : thingsOnScreen) {
 if (player.intersects(t)) {
 if (t instanceof Wall) {
 // Få spelaren att studsa tillbaka
 } else if (t instanceof Bullet) {
 // Få spelaren att förlora hälsa
 } else if (t instanceof Powerup) {
 player.addPU((Powerup)t);
 } else if ...
 }
}
```

Göra olika  
beroende på typ...?

Det är ju detta  
subtypspolymorfism  
är till för!



## UNDVIK! Polymorfism är oftast bättre!

Från *Effective C++*, av Scott Meyers :

"Anytime you find yourself writing code of the form 'if the object is of type T1, then do something, but if it's of type T2, then do something else', slap yourself."

# Vad är problemet?



```
void checkCollisions() {
 for (Thing t : thingsOnScreen) {
 if (player.intersects(t)) {
 if (t instanceof Wall) {
 // Make player bounce back
 } else if (t instanceof Bullet) {
 // Make player lose health
 } else if (t instanceof Powerup) {
 player.addPU((Powerup)t);
 } else if ...
 }
 }
}
```

**Centraliserat: Lägger man till en ny sorts Thing, måste denna metod också ändras!**

**Bräckligt, inte modulärt!**

**Single Responsibility Principle:**  
**Kollisionshanteraren  
borde inte bestämma  
hur alla saker på skärmen  
interagerar med spelaren!**

# Varför är polymorfism (oftast) bättre?

48



```
void checkCollisions() {
 for (Thing t : thingsOnScreen) {
 if (player.intersects(t)) {
 t.handleCollisionWith(player);
 }
 }
}
```

I. Be saken hantera detta

4. Polymorfism  
och dynamisk bindning  
→  
rätt implementation väljs!

```
interface Thing {
 void handleCollisionWith(Player p);
}
```

2. Thing lovar att  
alla Thing-klasser  
kan hantera kollision

```
class Bullet implements Thing {
 void handleCollisionWith(Player p) {
 // Make player lose health
 }
}
3. Alla Thing-klasser har
sin egen implementation,
bestämmer sitt beteende
```

```
class Powerup implements Thing {
 void handleCollisionWith(Player p) {
 p.addPowerUp(this);
 } }
```

# Icke-lösningar på problemet

49

jonkv@ida

- Ingen instanceof, men samma problem

```
void checkCollisions() {
 for (Thing t : thingsOnScreen) {
 if (player.intersects(t)) {
 if (t.isWall()) {
 // Make player bounce back
 } else if (t.isBullet()) {
 // Make player lose health
 } else if (t.isPowerup()) {
 player.addPU((Powerup)t);
 } else if ...
 }
 }
}
```

```
void checkCollisions() {
 for (Thing t : thingsOnScreen) {
 if (player.intersects(t)) {
 if (t.getType() == WALL) {
 // Make player bounce back
 } else if (t.getType() == BULLET) {
 // Make player lose health
 } else if (t.getType() == POWERUP) {
 player.addPU((Powerup)t);
 } else if ...
 }
 }
}
```

Problemet är typkontrollen, inte instanceof

Be objektet → använd polymorfism