

Introduzione all'Object-Orientation

Angelo Gargantini

M3 Object oriented programming

Schema della lezione

1. Cenni di progettazione Object-oriented
2. Concetti principali dell'object-orientation
 - incapsulamento
 - sottotipazione
 - ereditarietà
 - binding dinamico

Oggetti - Objects

- Un oggetto consiste in
 - dati nascosti
 - dati o variabili (di istanza)
 - anche possibili funzioni
 - operazioni pubbliche
 - metodi o funzioni membro
 - anche possibili variabili
- Sistemi Object-oriented
 - oggetti **mandano** messaggi ad altri oggetti
 - (chiamate di funzioni/metodi)



object → msg(arguments)

object.method(arguments)

Cosa c'è di interessante?

- Costrutto di incapsulamento generale
 - Strutture Dati
 - File system
 - Database
 - Window
 - Sistema Operativo ...
- Metafora utilmente ambigua
 - computazione sequenziale o concorrente
 - comunicazione distribuita, sincrona, asincrona

Object-orientation

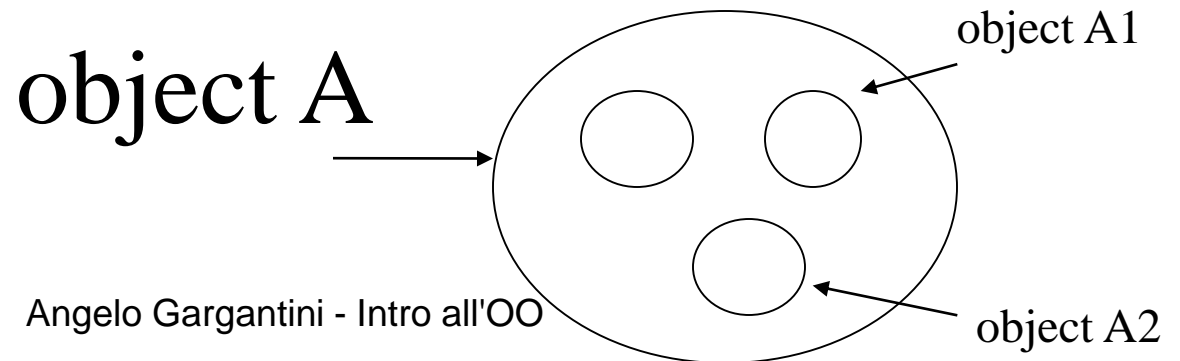
- Tutto è “Object-Oriented” ?
- Per noi è:
 - metodologia di progettazione/programmazione
 - organizzare concetti in oggetti e classi
 - costruire sistemi estensibili
 - utilizzando i seguenti concetti
 - dati e funzioni sono incapsulati in **oggetti**
 - la **sottotipazione** permette l'estensione dei tipi di dati
 - **l'ereditarietà** permette il riuso delle implementazioni

Progettazione Object-oriented [Booch]

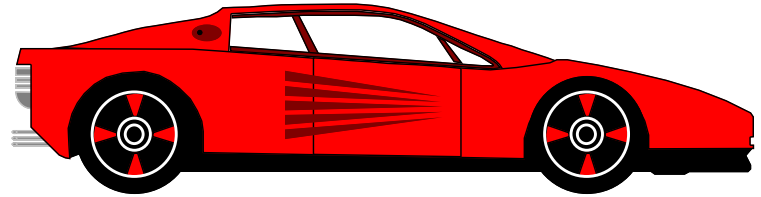
- Quattro passi
 1. Identifica gli **oggetti** ad un certo livello d'astrazione
 2. Identifica la semantica (cioè il **comportamento** desiderato) degli oggetti
 3. Identifica **le relazioni** tra gli oggetti
 4. **Implementa** gli oggetti
- Processo iterativo
 - Implementa gli oggetti (punto 4) mediante i quattro passi
- Non necessariamente “top-down”
 - “livello d'astrazione” a qualsiasi livello

Progettazione OO

- Associa oggetti ai **componenti** o ai **concetti** di un sistema
- Perché iterativo (**raffinamento**)?
 - Un oggetto è tipicamente implementato usando un numero di oggetti che lo costituiscono
 - Si applica la stessa metodologia agli oggetti individuati (componenti o concetti)



Esempio: calcolo del peso di una automobile



- Oggetto “AUTO” :
 - Contiene una lista delle sue parti principali
 - telaio, motore, ruote,
 - Metodo per calcolare il peso
 - somma il peso dei componenti
- Oggetti componenti:
 - Ognuno può avere una lista delle sottocomponenti
 - Ognuno deve avere un metodo per il calcolo del peso

Confronto con la progettazione top-down

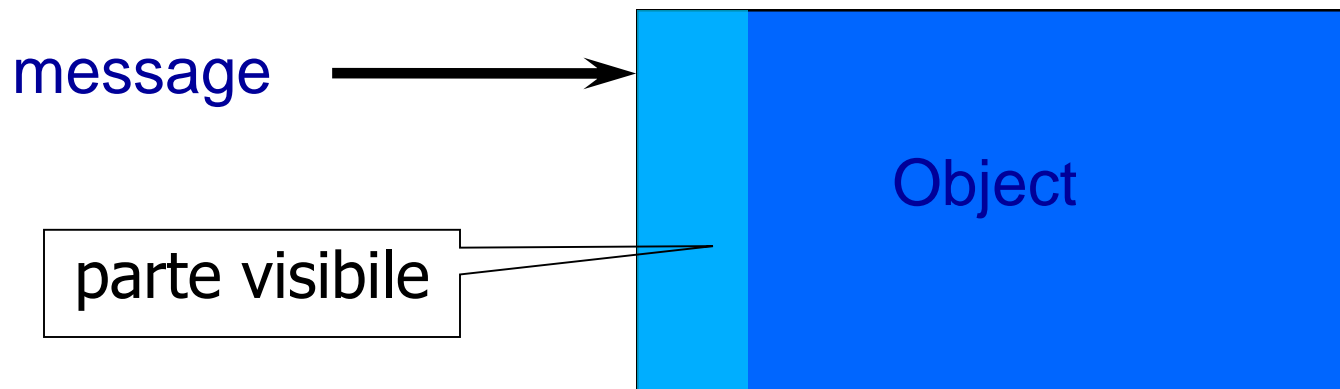
- Somiglianza:
 - Un compito viene portato a termine completando un numero di sotto compiti più piccoli (divide et impera)
- Però:
 - si raffinano non solo le procedure ma anche la rappresentazione dei **dati**
 - **modellare** i concetti (dati e operazioni) del sistema
 - gli oggetti raggruppano dati e funzioni rendendo il raffinamento più naturale

Concetti dell'Object-Orientation

- **incapsulamento – encapsulation**
- sottotipazione – subtyping
 - per estendere i concetti
- ereditarietà – inheritance
 - per riusare le implementazioni
- binding dinamico – dynamic lookup

Incapsulamento

- chi **costruisce** l'oggetto ha (deve avere) una vista dettagliata
- chi usa un oggetto (utente o **cliente**) ha una vista **astratta**
- **L'incapsulamento** è il meccanismo per separare queste due viste



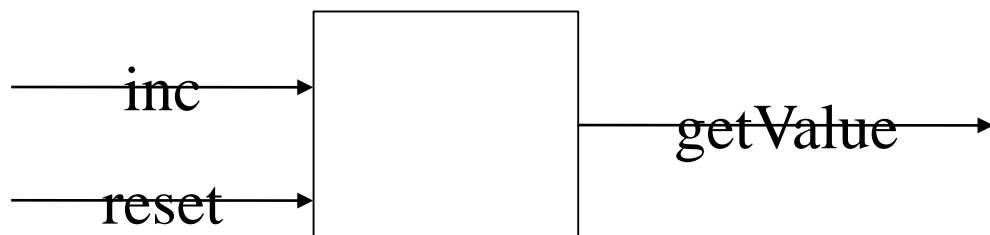
Incapsulamento e ling. di programmazione

- Esistono diverse approcci all'incapsulamento:
- Anche linguaggi come il C offrono dei modi che vedremo
- Abstract Data Types

Principio dell' Information hiding: **segregation** of the design decisions in a computer program that are most likely to change, thus protecting other parts of the program from extensive modification if the design decision is changed. The protection involves providing a stable interface which protects the remainder of the program from the implementation (the details that are most likely to change).

Caso di studio con il C

- Vogliamo realizzare un contatore:
 1. un valore intero, variabile nel tempo
 2. tre operazioni (astrazione sulle operazioni)
 - reset() per impostare il contatore a zero
 - inc() per incrementare il valore attuale del contatore
 - getValue() per recuperare il valore attuale del contatore sotto forma di numero intero



.h e .c in C

- In C, il primo meccanismo per l'incapsulamento è la separazione tra file header e file source
 - File header .h viene importato dai client (con #include)
 - Il file .c contiene l'implementazione e viene unito agli altri moduli solo nel momento del linker
 - Se cambio il .c non devo cambiare nulla altro, se cambio il .h, i client che lo usano possono aver bisogno di cambiamenti
 - Esempio: cambio il nome ad un metodo.

Sol. 1 Come nuovo tipo (int) di C

- Dichiarazione (in `counter.h`)

```
typedef int contatore;  
void reset(contatore*);  
void inc(contatore*);  
int getValue(contatore);
```

- Uso (in `client.c`)

```
#include "counter.h"  
int main(void) {  
    int v1, v2;  
    contatore c1, c2;  
    reset(&c1); reset(&c2);  
    inc(&c1); inc(&c1); inc(&c2);  
    v1 = getValue(c1);  
    v2 = getValue(c2);  
    return EXIT_SUCCESS;  
}
```

- Dichiarazione (in `counter.h`)

```
typedef int contatore;  
void reset(contatore*);  
void inc(contatore*);  
int getValue(contatore);
```

- Nota che
- `reset` e `inc` prendono come parametro formale un puntatore (**passaggio per riferimento**) perché devono modificare il contatore.
- `getValue` non modifica il contatore, allora passo il contatore **per valore**.
- Quando chiamo `reset` e `inc` devo usare l'operatore `&`:
- `inc(&c2);`

Definizione di contatore e delle operazioni

- Poi devo definire cosa fanno i metodi (in `counter.c`)

```
#include "counter.h"
```

```
void reset(contatore* pc) {
```

```
*pc = 0;
```

```
}
```

```
void inc(contatore* pc) {
```

```
(*pc)++;
```

```
}
```

```
int getValue(contatore c) {
```

```
return c;
```

```
}
```

Vantaggi e svantaggi del typedef

- Consente di separare interfaccia e implementazione
- Rende il cliente indipendente dalla struttura interna del tipo di dato (servitore)
 - **Esercizio**: proviamo a cambiare l'implementazione di contatore
- Permette al cliente di definire tanti contatori quanti gliene occorrono
- Ma non garantisce information hiding: tutti i clienti vedono la typedef, conoscono la struttura interna del contatore e possono violare il protocollo di accesso
 - **Esercizio**: proviamo a scrivere un cliente che incrementa di due

Sol2.- Contatore in C con un modulo

- Dichiarazione in un modulo (`mcounter.c`): contatore come singola risorsa protetta (`int`) dentro a un modulo

```
static int cont;
```

`static` → non va sullo stack

Ogni volta che importo il modulo ho una cella di memoria (`static`) per `cont`. Se non fosse `static` non sarebbe protetta, potrei importarla in altri moduli con **`extern`**

- con operazioni che agiscono implicitamente su essa, dichiarate nel `.h` e implementate nel `.c`

```
void reset(void);
```

```
void inc(void);
```

```
int getValue(void);
```

Modulo

- mcounter.h

```
void reset(void);
```

```
void inc(void);
```

```
int getValue(void);
```

mcounter.c

```
#include "mcounter.h"
```

```
static int count;
```

```
void reset(void) {
```

```
count = 0;
```

```
}
```

```
void inc(void) {
```

```
count ++;
```

```
}
```

```
int getValue(void) {
```

```
return count;
```

```
}
```

Uso del contatore modulo

- si importano solo le dichiarazioni delle funzioni (mcounter.h) e si usa il contatore definito nel modulo non si definisce un contatore nel main

```
#include "mcounter.h"
main() {
int v;
reset();
inc();
inc();
v = getValue();
}
```

Vantaggi e svantaggi del modulo

- Separa interfaccia e implementazione
- Rende il cliente indipendente dalla struttura interna del modulo (servitore)
- Garantisce l'incapsulamento
 - i clienti vedono solo le dichiarazioni delle operazioni: non conoscono la struttura interna della risorsa (privata) del modulo
- Offre al cliente una **singola** risorsa (da usare senza doverla definire): non è adatto se servono più risorse

Obiettivo

- poter nascondere i dettagli dell'implementazione (come con l'uso del modulo)
- garantire information hiding e incapsulamento
- permettere modifiche all'implementazione
- poter definire e utilizzare più contatori (come con il typedef)
- poter introdurre tanti contatori e fare le operazioni su di essi

Confronto con gli ADT

- Simile all'approccio tradizionale degli **abstract data types (ADT)**
- **Vedi:**
http://en.wikipedia.org/wiki/Abstract_data_type
- ADT:
 - Un tipo astratto +
 - Operazioni che posso fare (senza dire l'implementazione)
- Vantaggi degli ADT
 - si può separare l'interfaccia dall'implementazione
- Svantaggi
 - vedi esempio
 - due tipi di figura geometrica: Quadrato e Rettangolo

Abstract Data Types

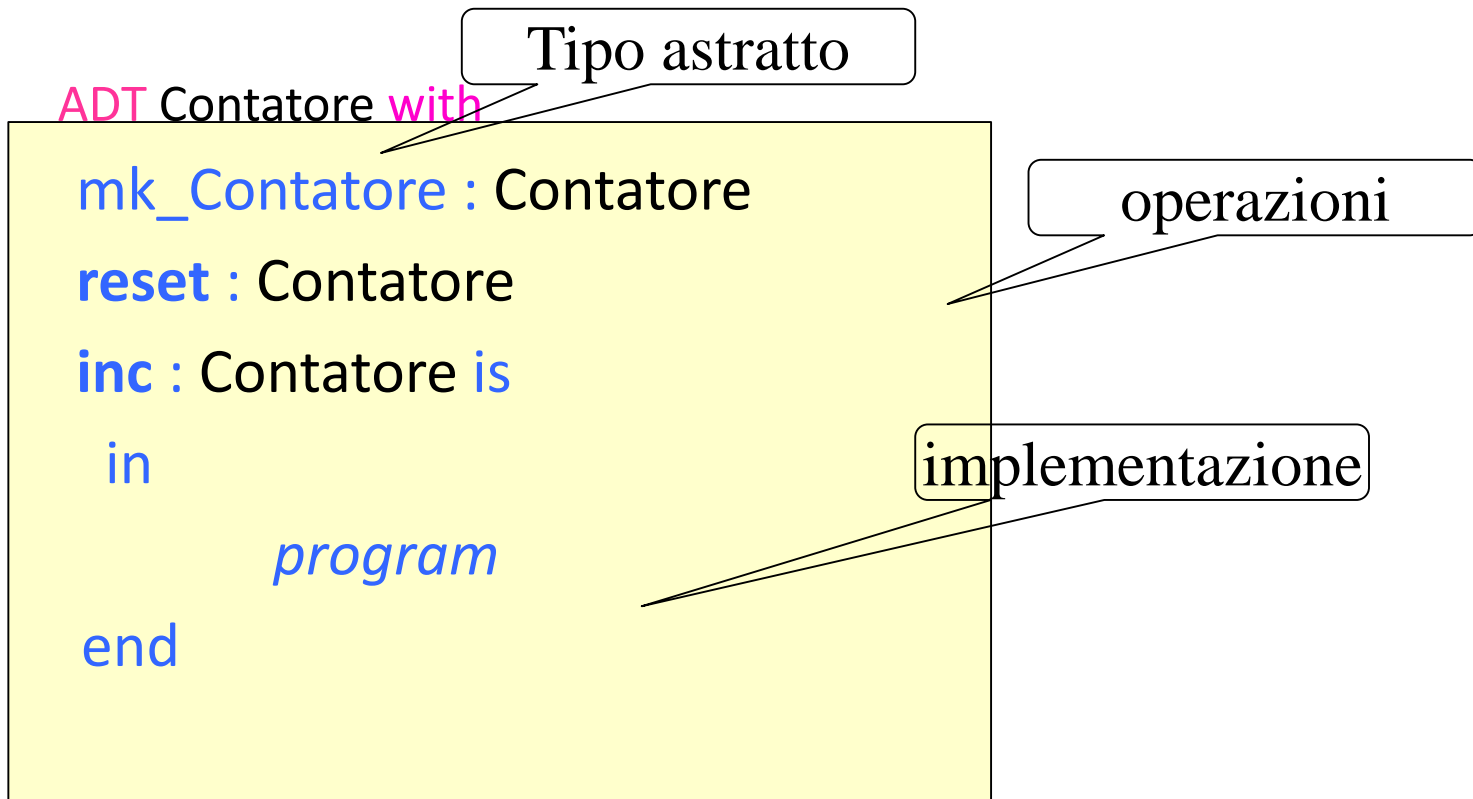
- is a specification of a set of data and the set of operations that can be performed on the data.
- it is independent of various concrete implementations
- The interface provides a constructor, which returns an abstract handle to new data, and
- several operations, which are functions accepting the abstract handle as an argument.

Implementazione degli ADT

- In computer science, an **opaque data type** is a data type that is incompletely defined in an interface, so that ordinary client programs can only manipulate data of that type by calling procedures that have access to the missing information.
- Some languages, such as C, allow the declaration of **opaque records** (structs), whose size and fields are hidden from the client.
- The only thing that the client can do with an object of such a type is to take its address, to produce an **opaque pointer**.

Abstract data types: Contatore

Si possono definire anche in modo astratto (vedi wikipedia)



Contatore come ADT in C

- Possiamo implementare un ADT in C con il **struct/pointer opaco**.
- Usando i puntatori il compilatore può finire anche senza sapere la dimensione reale del record.
- In .h

```
typedef struct counter *counterRef;
```

```
counterRef make_counter(void);
```

```
int getValue(counterRef c);
```

Implementazione

Nel `.c` metto l'implementazione, con la definizione dei tipi e dei metodi.

```
struct counter { /* counter is implemented as */
    unsigned long value; /* value */
};

/* Create new counter instance, initially null. */
counterRef make_counter(void){
    counterRef result = malloc(sizeof(struct counter));
    result->value = 0;
    return result;
}
```

Nota

- Se cambio la struttura, aggiungo un nome di un cambio, cambio l'implementazione di un metodo, non devo cambiare i programmi che usano il contatore.h
- **ATTENZIONE:** in genere devo fare anche un “distruttore” altrimenti posso avere risorse non liberate.

Esercizio: usa valgrid con tipo opaco

Lo faremo in laboratorio

Uso di void*

- Alcune volte si implementano i tipi opachi come void* (= puntatore generico)
- Nel .h

```
typedef void* counterRef;
```

```
counterRef create();
```

Nel .c

```
typedef struct{ int val;} counterRef;
```

```
counterRef create(){\n
```

```
    counterStruct* pointer = malloc(sizeof(counterStruct));
```

```
    pointer -> val = 0;
```

```
    return (counterRef)pointer;
```

```
}\n
```

```
void print(counterRef c){
```

```
    printf("%d",((counterStruct*)c)->val);
```

```
}
```


Abstract data types: Quadrato

Si possono definire anche in modo astratto (vedi wikipedia)

ADT Quadrato **with**

mk_Quadrato : point * point -> Quadrato

area : Quadrato -> float

move : Quadrato * point -> Quadrato **is**

in

program

end

Rettangolo, simile a Quadrato

ADT Rettangolo **with**

mk_Rettangolo : point * point -> Rettangolo

area : Rettangolo -> float

move : Rettangolo * point -> Rettangolo **is ...**

in

program

end

Problemi con gli Abstract Data Types

- Non posso mischiare **Quadrato** con **Rettangolo**
 - anche se le operazioni sono uguali
 - se dichiaro una variabile devo sapere se è di un tipo o di un altro
- “riuso” limitato
 - non posso riusare un codice scritto per un ADT per un altro ADT
- Data abstraction è una parte importante dell'OO ma viene proposta in modo **estensibile**
 - mediante i meccanismi di ereditarietà e sottotipazione

Concetti dell'Object-Orientation

- incapsulamento – encapsulation
- **sottotipazione – subtyping**
 - per estendere i concetti
- **ereditarietà – inheritance**
 - per riusare le implementazioni
- binding dinamico – dynamic lookup

Sottotipazione ed Ereditarietà

- Interfaccia
 - La vista **esterna** di un oggetto (del cliente)
- **Sottotipazione**
 - Relazione tra interfacce
- Implementazione
 - La rappresentazione **interna** di un oggetto
- **Ereditarietà**
 - Relazione tra implementazioni

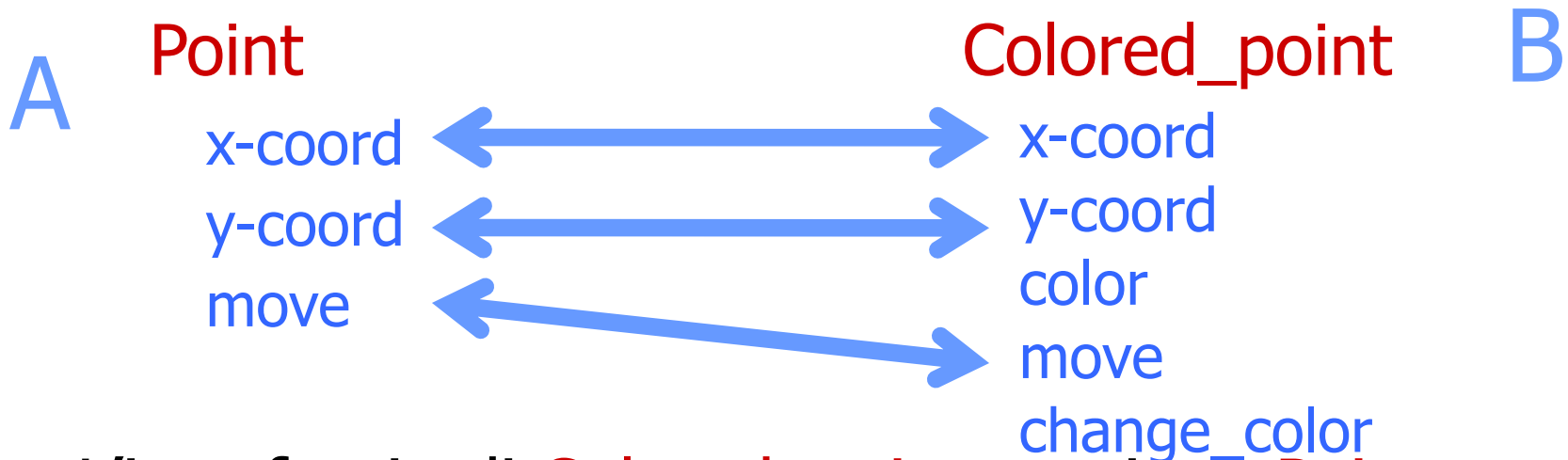
I due concetti sono strettamente legati ma distinti

Interfaccia di un oggetto

- Interfaccia
 - i **messaggi** che l'oggetto può ricevere
- Esempio: point
 - x-coord : returns x-coordinate of a point
 - y-coord : returns y-coordinate of a point
 - move : metodo per spostare un punto
- **L'interfaccia di un oggetto è il suo tipo**

Sottotipi

- Se un interfaccia **B contiene** l'interfaccia **A**, allora un oggetto **B** può essere usato al posto di un oggetto **A**
- **B** è un **sottotipo** di **A**
 - principio di sostituibilità



□ L'interfaccia di **Colored_point** contiene **Point**

- **Colored_point** è un sottotipo di **Point**

Polimorfismo (di sottotipo)

- Se **B** è un **sottotipo** di **A**
dove c'è un termine di tipo **A** posso mettere un oggetto di tipo **B**
 - tutte le operazioni continueranno a funzionare
 - nella definizione di **variabili**
 - es. dichiaro var di tipo A: **A var;**
 - var potrebbe essere un oggetto di tipo B: **var = new B;**
 - es. dichiaro X di tipo Point: **Point X;**
 - X potrebbe essere un Colored_point
 - **X = new Colored_point;**
 - **variabili polimorfiche**

In java

```
class A{
```

```
class B extends A {
```

```
...
```

```
Object o = new A(); // A è sottotipo di Object
```

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

```
B j = new B();
```

```
h = j;
```

```
int x = 0;
```

```
long l = x;
```

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

```
B t = (B)h;
```

Ereditarietà - Inheritance

- Nuovi oggetti possono essere definiti **riusando** (anche parzialmente) implementazioni di altri oggetti
- Meccanismo relativo alle **implementazioni**
- Ad esempio una classe **B** (figlio) può ereditare definizioni (codice) di una classe **A** (padre) evitando duplicazione di codice
 - B riusa codice di A

Potenzialità dell'ereditarietà

```
class A { int function (int x) ... }
```

B eredità da A: `class B inherits A`

- B eredita il codice (membri: metodi e variabili) da A
 - A può nascondere qualcosa a B (**private**)

- B può introdurre nuovi membri

```
class B { float foo (String x) ... }
```

- B può **ridefinire** alcuni membri di A

– *in genere* senza cambiare segnatura

```
class B { float function (float x) ... }
```

```
class B { int function (int x) ... }
```

non ridefinisce
fun di A

OK: ridefinisce **fun** di A

- B potrebbe **nascondere** alcuni membri di A

Sottotipazione e Ereditarietà sono diverse

EREDITARIETÀ NON È SOTTOTIPAZIONE

```
class Point
```

```
    private
```

```
        float x, y
```

```
    public
```

```
        point move (float dx, float dy);
```

```
class Colored_point
```

```
    private
```

```
        float x, y; color c
```

```
    public
```

```
        point move(float dx, float dy);
```

```
        point change_color(color newc);
```

□ Subtyping

- Colored points possono essere usati al posto di points
- interessa il **cliente**

□ Inheritance

- Colored points possono essere implementati usando l'implementazione di point
- Interessa l'**implementatore**

Esempio: ereditarietà != sottotipizzazione [Snyder]

- Ho le seguenti tre strutture dati

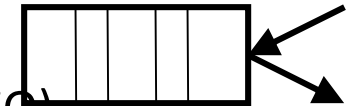
- Coda

- posso inserire e rimuovere un elemento
 - il primo elemento che inserisco che è il primo che tolgo (FIFO)



- Pila

- posso inserire e rimuovere un elemento
 - il primo elemento che tolgo è l'ultimo inserito (LIFO)



- Lista (già implementato)

- posso inserire in testa: **insert_at_head**
 - posso inserire in coda: **insert_at_tail**
 - posso rimuovere dalla coda: **remove_at_tail**



Esempio: ereditarietà != sottotipazione

- implemento (ad esempio in C++) **Coda** e **Pila** **riutilizzando** l'implementazione di **Lista**:
 - **Coda.insert** = **Lista.insert_at_head**
 - **Coda.remove** = **Lista.remove_at_tail**

 - **Pila.insert** = **Lista.insert_at_tail**
 - **Pila.remove** = **Lista.remove_at_tail**
- e nascondo in Pila e Coda le operazioni **insert_at_X** della Lista
- Coda e Pila ereditano da Lista però non sono sottotipi: non posso più usare Pila al posto di Lista
 - anzi concettualmente Lista è un sottotipo di Pila e di Coda perchè contiene l'interfaccia, cioè le operazioni di Pila e Coda
 - sotto alcune condizioni “forti” ereditarietà e sottotipazione coincidono

Ereditarietà non è sottotipazione

- nei linguaggi OO **sottotipazione** e **ereditarietà** sono legate
 - in Java la sottotipazione è espressa mediante il meccanismo delle interfacce
 - **interface A; B implements A**: B è sottotipo di A ma non eredita nulla
 - in C++ subtyping ed ereditarietà pubblica coincidono
- Se si mettono vincoli sull'ereditarietà, possono coincidere
 - In Java posso ridefinire un metodo solo senza cambiare la segnatura -> sottoclasse è sottotipo
- sono però due concetti distinti
 - **sottotipazione** è riferito alle **interfacce**
 - **ereditarietà** è riferito alle **implementazioni**

Concetti dell'Object-Orientation

- incapsulamento – encapsulation
- sottotipazione – subtyping
 - per estendere i concetti
- ereditarietà – inheritance
 - per riusare le implementazioni
- **binding dinamico – dynamic lookup**
 - codice diverso per oggetti diversi

Binding Dinamico

- nell'approccio OO
 - object -> message (arguments)
 - il codice eseguito dipende da **object** e **message**
 - il tipo di object può variare runtime (grazie al polimorfismo)
- nei linguaggi di programmazione non OO (tipo C, Pascal), ma anche con gli ADT
 - operation (operands)
 - il significato è sempre lo stesso

Esempio

- in OO `move` di un punto `x`
`x -> move (3,2)`

non mi preoccupo che `x` sia `Point` o `Colored_point`: viene deciso runtime

- in Pascal `move (x,3,2)`
so quando compilo quale `move` viene chiamata

Overload e binding dinamico

- spesso si confonde binding dinamico con l'overload di un metodo, però
- **overload**: un metodo o operazione con lo stesso nome si applica a diversi tipi
 - esempio: + va bene per interi e float
- L'overloading viene risolto al tempo di **compilazione**
 - esempio a + 2
 - 2.0 + 3.0 : viene utilizzato il + dei float

Single dispatch

- $x \rightarrow \text{message}(y)$
il codice eseguito dipende runtime da x non da y

Si dice “single dispatch”

STATE ATTENTI, vedi esempio

Single dispatch 2 - Java

Object definisce un metodo **equals** con par. **Object**

```
class Object { boolean equals (Object o) ...}
```

A eredita **Obj** e definisce **equals** con parametro **A**

```
class A extends Object { boolean equals (A a) }
```

A non ridefinisce il metodo **equals** di **Object** !!!

Creo due oggetti **A**

```
Object a1 = new A(); Object a2 = new A();
```

```
a1.equals(a2); // quale equals è eseguito?
```

Se voglio essere sicuro di usare **equals** di **A** devo ridefinire **equals**:

```
class A extends Object { boolean equals (Object a) }
```

Esercizio

- Scrivi una classe A con un membro intero x.
- Con costruttore con un intero da assegnare a x
- Aggiungi il metodo boolean equals(A a) che restituisce true se a.x è uguale a this.x
- Cosa succede se fai
- Object a1 = new A(1), a2 = new A(1)
- A a3 = new A(1);
- System.out.println(a1.equals(a1));
- System.out.println(a1.equals(a2));
- System.out.println(a3.equals(a1));
- System.out.println(a1.equals(a3));

Altro esercizio

- `class A { foo(A a){...}}`
- `class B extends A { foo(B b){...}}`
- `class C extends A { foo(A a){...}}`

`A x = new A();`

`B y = new B(); A z = new B();`

`C w = new C(); A v = new C();`

`x.foo(x); x.foo(y); ...`

`y.foo(x); y.foo(y); z.foo(x); z.foo(y);`

`w.foo(x); w.foo(w); v.foo(x); v.foo(w);`

OO in pratica

- Esercizio

Esercizio: libreria geometrica

- Definisco il concetto generale **Figura**
- Implemento due forme: **Cerchio, Rettangolo**
- Implemento le seguenti funzioni
center, move, rotate, print, equals
- Come estendere la libreria?
 - Aggiungo **Quadrato** come estensione di **Rettangolo**
- Prova a implementarlo nel tuo linguaggio OO preferito !

OO Program Structure

- Group data and functions
- Class
 - Defines behavior of all objects that are instances of the class
- Subtyping
 - Place similar data in related classes
- Inheritance
 - Avoid reimplementing functions that are already defined

Code placed in classes



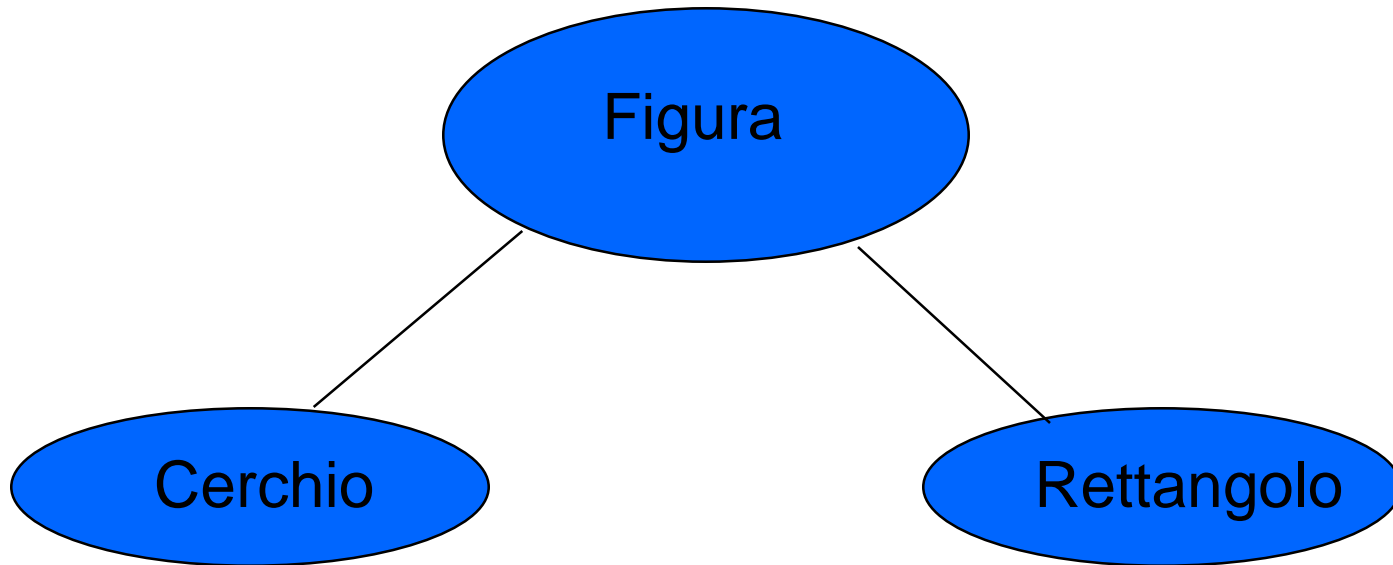
	center	move	rotate	print
Circle	c_center	c_move	c_rotate	c_print
Rectangle	r_center	r_move	r_rotate	r_print

- Dynamic lookup
 - circle → move(x,y) calls function c_move
- Conventional organization
 - Place c_move, r_move in move function

Figura

- L'interfaccia di ogni **Figura** include
 - `center`, `move`, `rotate`, `print`, `equals`
- Diversi tipi di Figura hanno implementazioni diverse
 - **Rettangolo**: i quattro vertici
 - **Cerchio**: centro e raggio

Sottotipi



- L'interfaccia generale è definita in **Figura**
- Implementazioni sono definite in **Cerchio, Rettangolo**
- Si aggiungono facilmente nuove forme

Sommario

1. Cenni di progettazione Object-oriented
 2. Concetti principali dell'object-orientation
 - incapsulamento
 - sottotipo
 - ereditarietà
 - binding dinamico
- Prossime lezioni
- Confronto tra i diversi linguaggi, come supportano l'OO: C++, Java, ...