OO testing (maggio '16)

Enrico Vicario
Laboratorio Scienza e Tecnologie del Software
Dipartimento Sistemi e Informatica
Università di Firenze

enrico.vicario@unifi.it www.dsi.unifi.it/~vicario

### Il caso speciale di OO Testing

# Teoria ed esperienza meno consolidata rispetto a Structured Programming (SP)

- OOP più recente
- Meno rilevante nei contesti safety critical dove il testing è prescritto
  - Transizione da c a c++ in atto (verso quale esito?)

### Il ruolo speciale del testing in eXtreme Programming

- Principio del Test First
- Strumenti di supporto Junit, CppUnit
- Documentazione in sostituzione di diagrammi e testo
- Supporto al regression testing, abilitare pratiche di refactoring, proprietà condivisa, integrazione frequente, ...
- Minore enfasi e risultati consolidati sulla metodologia di test selection

### OOP aggiunge a SP vari fattori di complessità

- 1/3) Complessità del flusso di controllo
- 2/3) Stato, visibilità e concorrenza sugli oggetti
- 3/3) Polimorfismo e separazione fra le viste di classi e oggetti
- (language hazards: a kind of anti-idioms)

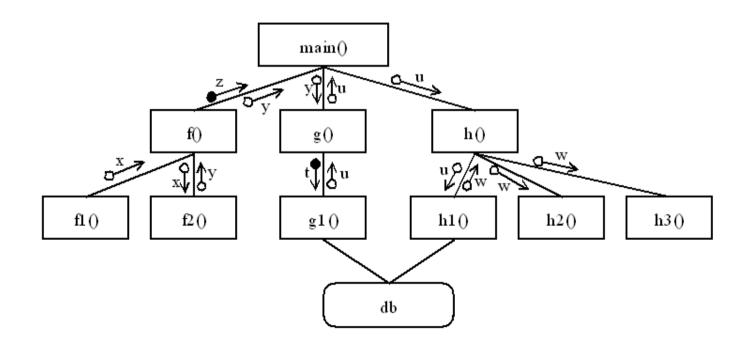
### In questa complessità cosa dobbiamo testare?

- Applicare principi generali della metodologia del testing adattando metodi pensati per Structured Programming
  - Alcune ricette: Call graph, Class dependency graph
- Diversi livelli di unità e integrazione e diversa combinazione di approccio funzionale e strutturale
  - Unit testing sui singoli metodi e Unit testing su una singola classe
    - Svolto dal programmatore e basato su criteri strutturali
  - Integration testing su microarchitettura di classi
    - E' cosa diversa lavorare sul class diagram che specifica il progetto oppure sul class diagram estratto dal codice
    - Diverso impatto sulla pratica di sviluppo: disponibilità di documentazione, testing manuale o computer aided
  - System testing
    - In prospettiva funzionale
    - Basato su use case diags
    - Magari accompagnato da coverage analysis

## 1/3) Complessità del flusso di controllo

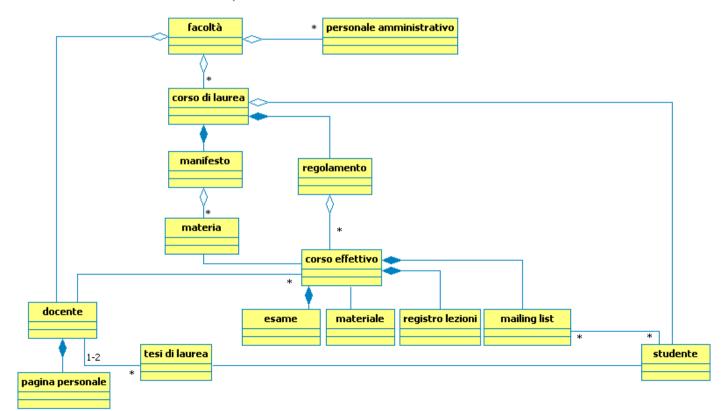
### Flusso di controllo in Structured Programming

- In SP il codice è organizzato in una gerarchia di funzioni
  - La gerarchia realizza una funzione ("trasformazione"), o un insieme di funzioni smistate da uno o più "centri di transazione"
    - Spesso si realizza una confluenza sui livelli bassi (riuso sul livello di libreria)
    - La carta strutturata fornisce una chiara visione di come gira il controllo
  - Esiste un modello di riferimento su come fare girare il controllo



### Flusso di controllo in Object Oriented Programming

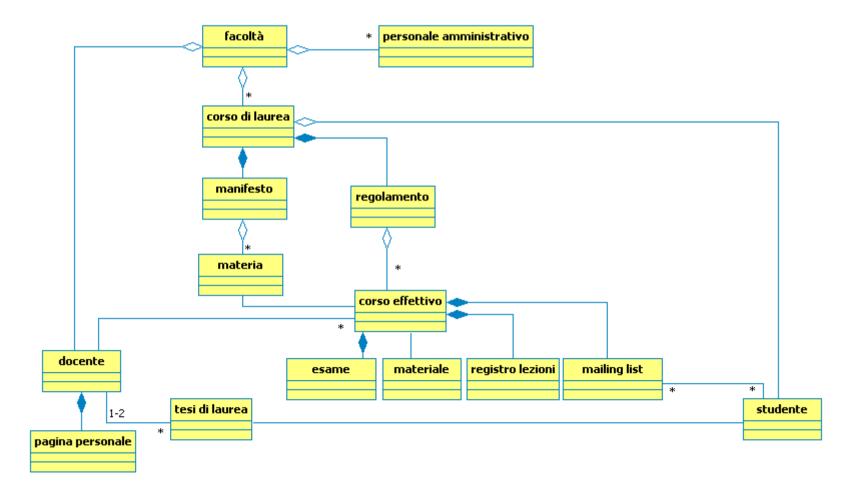
- In OOP la topologia su cui avviene la computazione è un grafo di oggetti, ... e quello che vede il programmatore è un grafo di classi
  - Il grafo svolgere più computazioni corrispondenti a più casi d'uso
  - Ciascuno corrispondente a un diverso sequence diagram
    - Eg: aggiungiEsame, trovaDocente, elencaMaterie, ...
    - Non strettamente specificato dalla vista statica del class diagram
    - (Iconix, Analisi di robustezza)



### Flusso di controllo in OOP

### Il controllo non gira secondo un modello predefinito

- Ciascun oggetto trasferisce il controllo all'oggetto che detiene la responsabilità delegata e non a un subordinato
- Tra i due spesso esiste una relazione di uso dinamica e non una relazione strutturale



### Da SWE: Flusso di controllo in Object Oriented Programming

### E' dimostrato che OOP favorisce l'evolvibilità, il riuso, la produttività

- Una architettura è capace di assorbire una varietà di responsabilità coesive sui dati che tratta, e non una singola funzione
- E' sempre possibile aggiungere un responsabilità ad una classe, o aggiungere una classe
- E' sempre possibile attraversare la rete degli oggetti in qualche modo diverso per rispondere a un nuovo caso di uso
- Meccanismi di interazione complessi: call-back (in ultimo è una ricorsione), forwarding, inversione di responsabilità, ...

### Molto più flessibile rispetto a SP

 dove l'intera gerarchia è finalizzata a svolgere una funzione con responsabilità coesive in senso funzionale

### ... ma tutto questo evidentemente complica il testing

 tanto più con il prevalere di programmazione basata sulla composizione prima che sull'ereditarietà

### Una ricetta a partire dal control flow testing

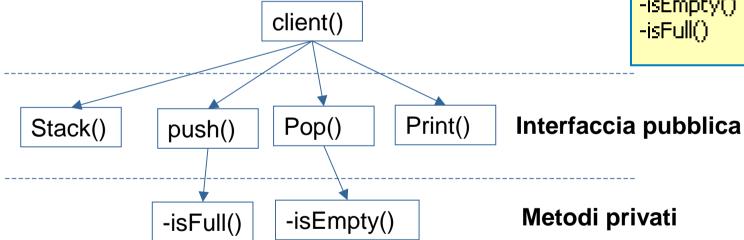
### Call graph

I nodi sono metodi e gli archi sono dipendenze di uso

Distingue metodi pubblici, privati e protetti

 Sui metodi pubblici può avvenire un uso concorrente da parte di più clients esterni

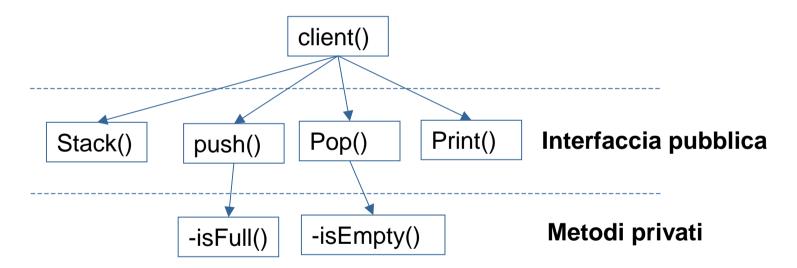
 Un esempio di intra-class testing: stack su lista sequenziale +stack()
+push()
+pop()
+print()
-isEmpty()
-isFull()



- Nella terminilogia del testing classico sarebbe "inter-procedural" ma qui prevale "intra-class"
  - Variabili condivise, minore complessità di metodi e signatures, ...

### Criteri di copertura

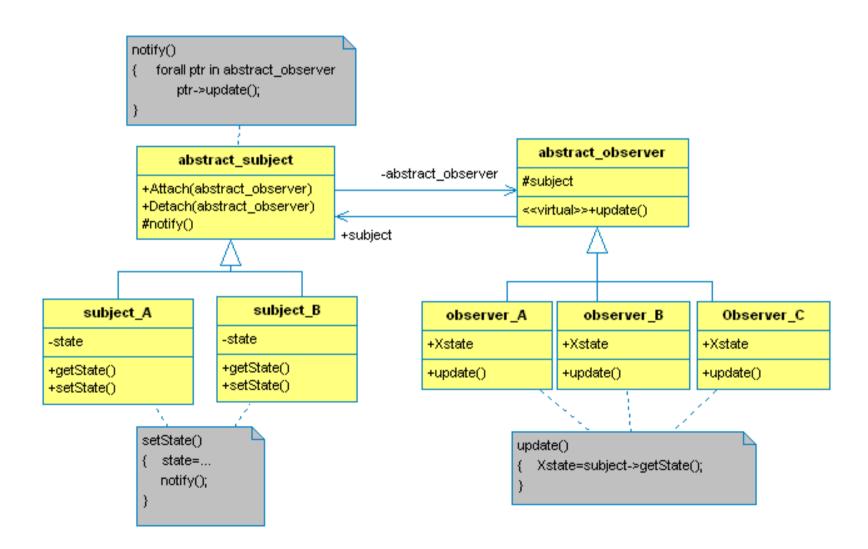
- All nodes: invocare almeno una volta ogni metodo (function coverage)
  - Solo i metodi pubblici, o i protetti, nel package, o anche i privati
  - stack()->push()->isFull()->pop()->isEmpty()->print()
- All Edges: un metodo può invocare diversi metodi (branch)
   oppure uno stesso metodo può essere invocato da più metodi (confluence)



 Così facendo non si esercita il possibile impatto di diversi ordini di interleaving nelle attivazioni

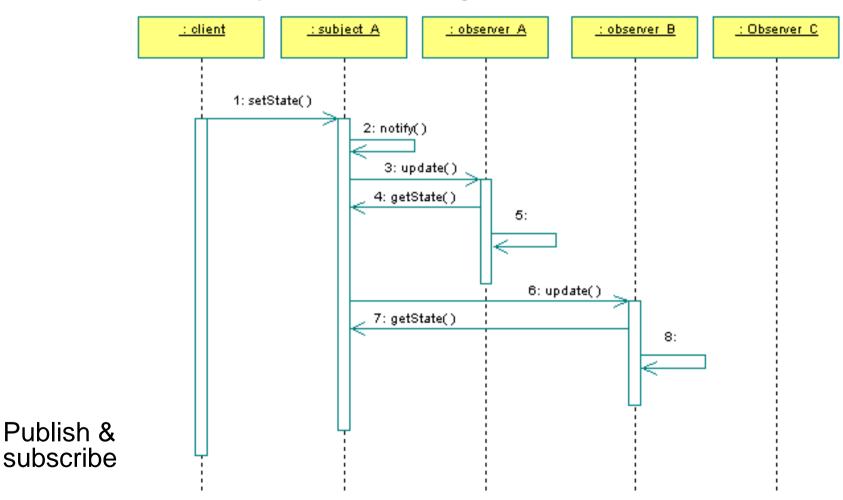
### Da SWE, esercizio: come testare il pattern Observer?

definisce una dipendenza uno-a-molti per cui quando un oggetto modifica il suo stato tutti i suoi dipendenti ne ricevono notifica



### Installazione dinamica con responsabilità a carico dell'observer

- Observer si registra su subject con attach/detach
- Subject notifica agli osservatori registrati con notify
- In ricezione del notify, observer invoca get\_State



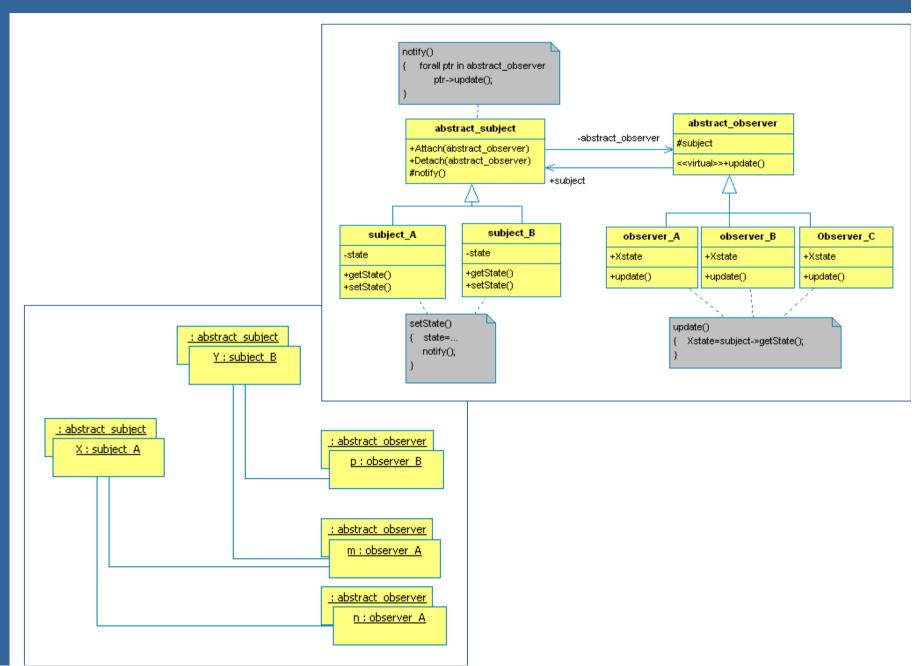
### 2/3) Stato, visibilità e concorrenza sugli oggetti

### Stato, visibilità e concorrenza sugli oggetti

- In SP le variabili locali terminano il tempo di vita con la funzione
  - Limitato uso della direttiva static
  - ... e delle variabili globali (che purtroppo sono spesso usate col c)
- In OOP un oggetto incapsula attributi che mantengono il valore anche quando il controllo non risiede in uno dei metodi dell'oggetto (stato)
  - Gli attributi hanno visibilità globale entro la classe
  - Lo stesso oggetto può essere usato da oggetti diversi e anche di tipo diverso (concorrenza)
    - Esempio: uno Stack usato da più clients
    - Esempio: il Subject astratto in uno schema Observer
    - Gli oggetti hanno sostanzialmente visibilità globale
      - È sufficiente conoscerne l'indirizzo
      - In sostanza si realizza un uso pervasivo di quello che in c sarebbe un puntatore a funzione

15/44

### Esempio di concorrenza: il caso dell'observer



### Una ricetta dal dataflow testing centrato su attributi

### Approccio: esercitare def/use paths rispetto agli attributi di un oggetto

- Call graph annotato con relazioni def-use sugli attributi che formano lo stato dell'oggetto
- Magari limitato ad attributi più rilevanti rispetto all'interazione

### applicabile nello unit testing di una classe

- Risponde al problema di condivisione degli attributi
- Aumenta l'accoppiamento tra i metodi rispetto a SP, ma l'accoppiamento è localizzato

### applicabile nello integration testing di microarchitetture

 Risponde al problema del mantenimento dello stato e della concorrenza nell'uso di uno stesso oggetto

### Unit testing di una classe : Il caso di uno stack

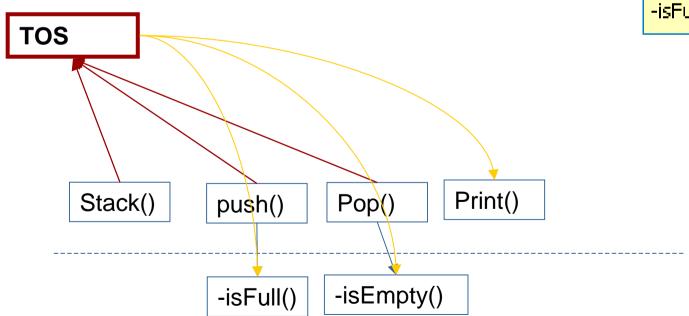
Attributi condivisi: buffer, TOS, size

#### Analisi dataflow sul TOS

- Def: stack(), push(), pop()
- Uses: print(), -isEmpty(), -isFull()
- Oss: non distinguiamo p-uses e c-uses
- OSS: il def in push() avviene dopo l'uso in isFull()

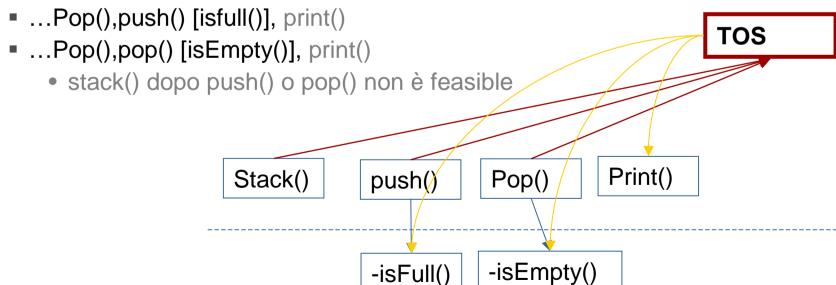
#### stack

- -TOS
- -buffer
- -size
- +stack()
- +push()
- +pop()
- +print()
- -isEmpty()
- -isFull()

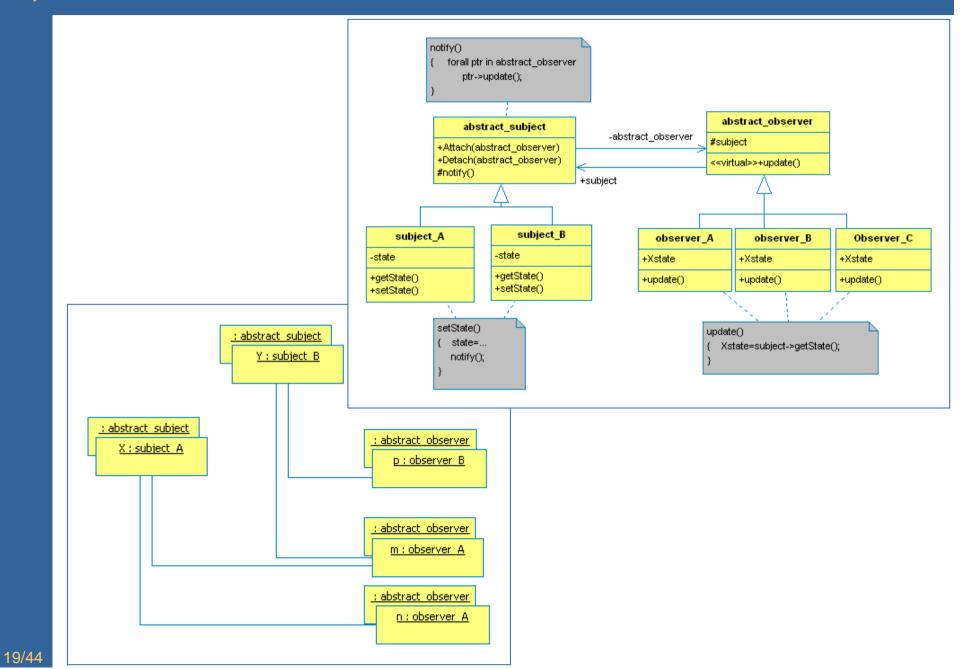


### Copertura all-uses rispetto al TOS

- Stack(),print()
- Stack(), push() [isFull()], print()
  - Prolungo fino a print per osservare
  - L'uso in isFull() precede la def in push()
- Stack(),pop() [isEmpty()], print()
  - L'uso in isEmpty () precede la def in pop()
- ...Push(),push() [isfull()], print()
  - La def del secondo push() è successiva a isFull()
- ...Push(),pop() [isEmpty()], print()

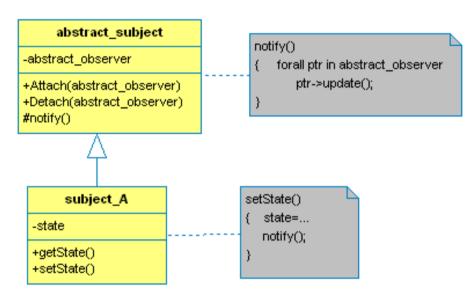


### Integration testing su µarchitettura: il caso di un observer



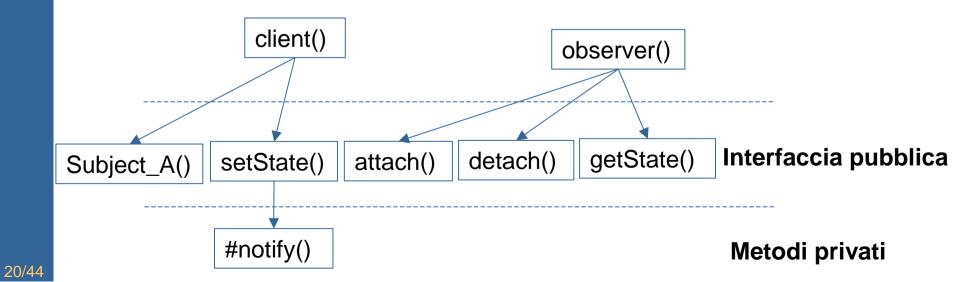
### Il caso di un observer

Test del subject



### Callgraph

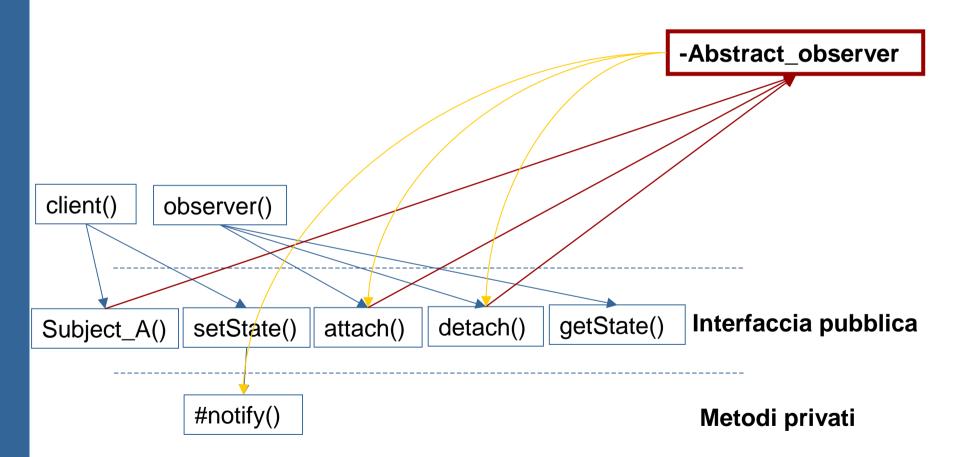
Notify() è privato ma può essere esercitato attraverso setState()



### Il caso di un observer

### Annotazione dataflow del call graph

- Slicing sulle variabili che catturano gli elementi di compelssità
- Una variabile critica è la lista dei riferimenti -abstract\_observer
- Anche -state sarebbe critico



### Esempio: il caso di un observer

- Copertura all-def sulla lista degli osservatori (non dice molto)
  - Subject() setState() [Notify()]
  - Subject() Attach() setState() [Notify()]
    - SetState() e notify() rendono osservabile l'esito del test
  - Subject() detach() setState() [Notify()]

### Copertura all-uses (funziona)

- Subject() setState() [Notify()]
- Subject() Attach() setState() [Notify()]
- Subject() detach() setState() [Notify()]
- Attach() attach() setState() [Notify()]
- Attach() detach() setState() [Notify()]
- ... detach() attach() setState() [Notify()]

### Miglioramento

- La sequenza attach()attach() e attach()detach() dovrebbe essere distinta a seconda di come è risolta la condizione interna al secondo metodo (i.e. se esso agisce sullo stesso oggetto su cui ha agito il primo)
- Per rendere la cosa osservabile sul call graph dovrei avere due funzioni sotto la guardia dell'if

## 3/3) il problema della topologia degli oggetti

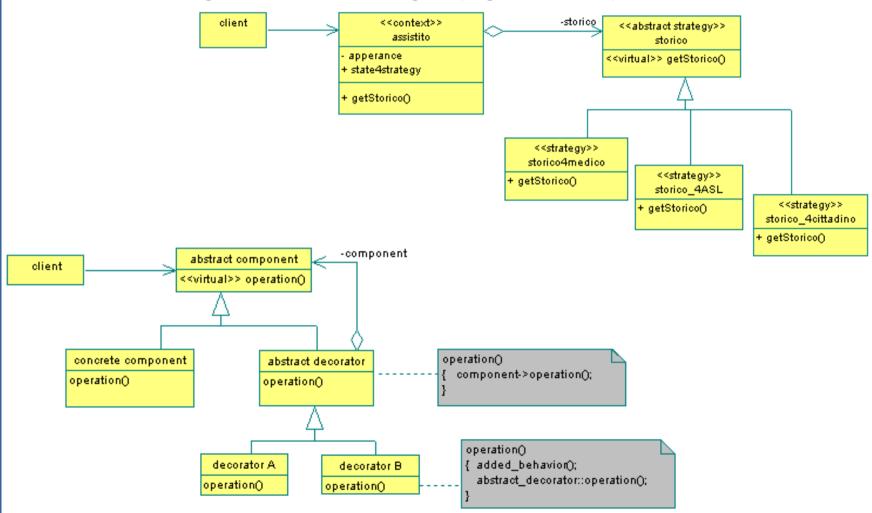
### OOP: composizione dinamica della rete degli oggetti

- In SP la gerarchia è sostanzialmente statica
  - A meno di usare puntatori a funzione,
     che spesso non è una buona idea dove si vuole usare il c
- In OOP la topologia della rete degli oggetti è largamente dipendente da scelte prese al tempo di esecuzione
  - Oggetti istanziati in modo dinamico
  - In tipi diversi
  - Configurati e composti in modo diverso
  - La programmazione nello stile dei "design patterns" crea astrazione proprio sul modo con cui viene poi configurata la rete degli oggetti
  - Il prevalere dell'uso della delega rispetto all'ereditarietà esacerba il problema

25/44

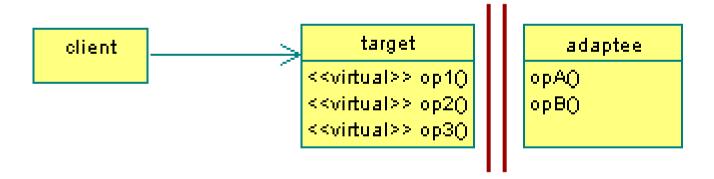
### La stessa operazione può avere implementazioni polimorfiche

- Diverse forme nell'istanza concreta della classe (e.g. strategy)
  - Riduzione del costrutto IF
- Diverse configurazioni delle deleghe (e.g. decorator)



### Da swe: Adapter - (structural)

- Converte l'interfaccia di una classe già implementata per adattarla alla interfaccia attesa da un cliente
- Motivazione:
  - Una applicazione usa una interfaccia target che non è implementata
  - E' disponibile una interfaccia Adaptee che realizza in sostanza le stesse responsabilità ma in modo non conforme
    - Mismatch sui nomi, sui parametri, sulla granularità delle operazioni



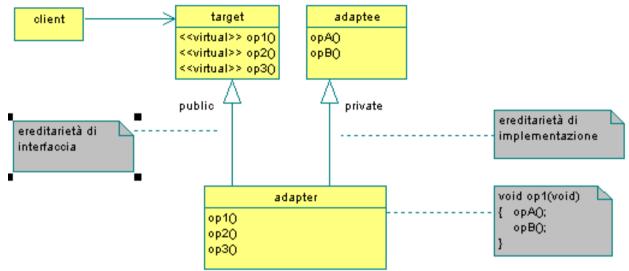
### Esempio

 Adattamento verso una interfaccia già disponibile realizzata da una precedente applicazione

### Da SWE: Adapter

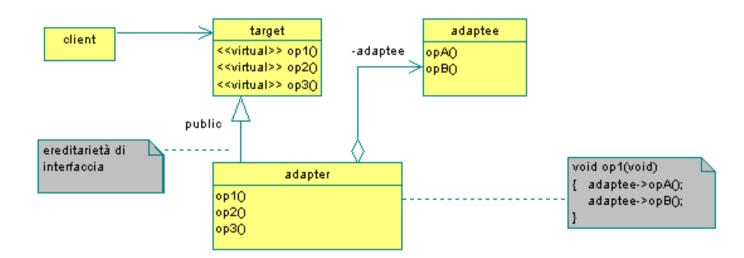
### Class adapter

ereditarietà



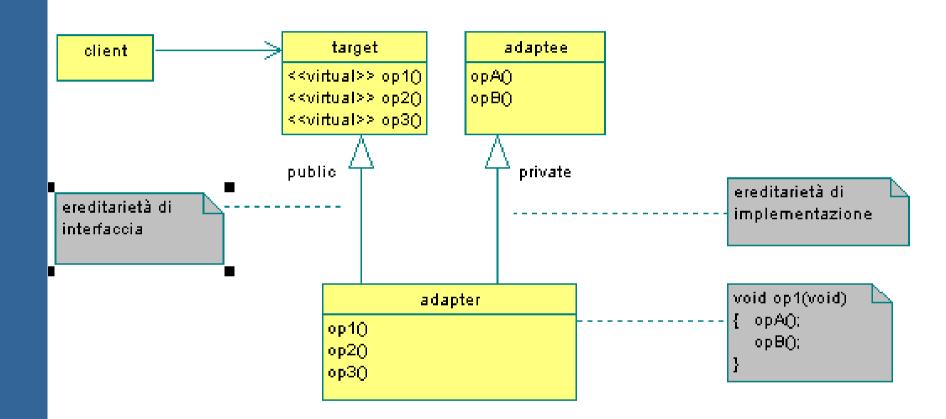
### Object adapter

composizione



### Da SWE: Class adapter

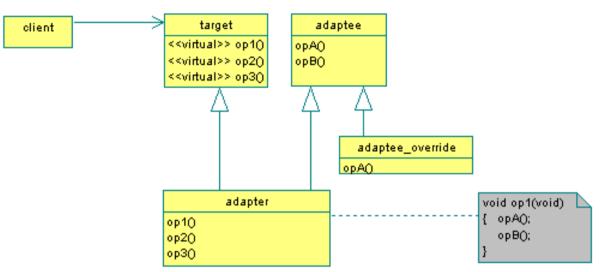
Eredita l'interfaccia del target e l'implementazione dell'adaptee



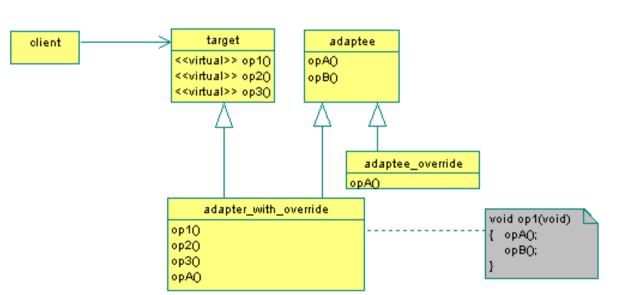
### Da SWE: Class adapter

Un solo oggetto :-)

L'adapter non eredita un'eventuale override dell'adaptee :-(

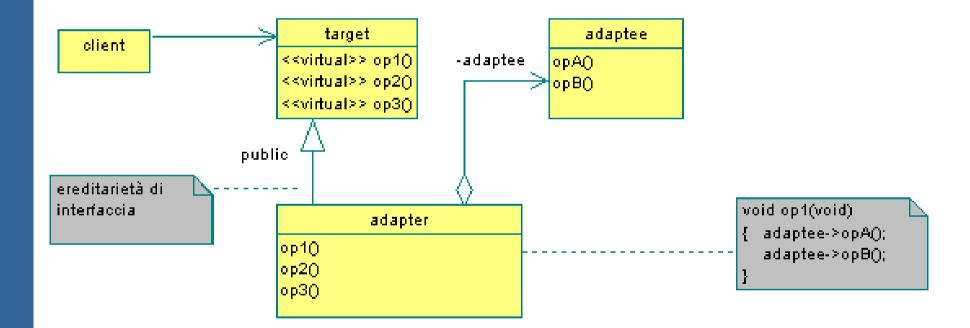


Ma l'adapter può effettuare l'override :-



### Da SWE: Object adapter

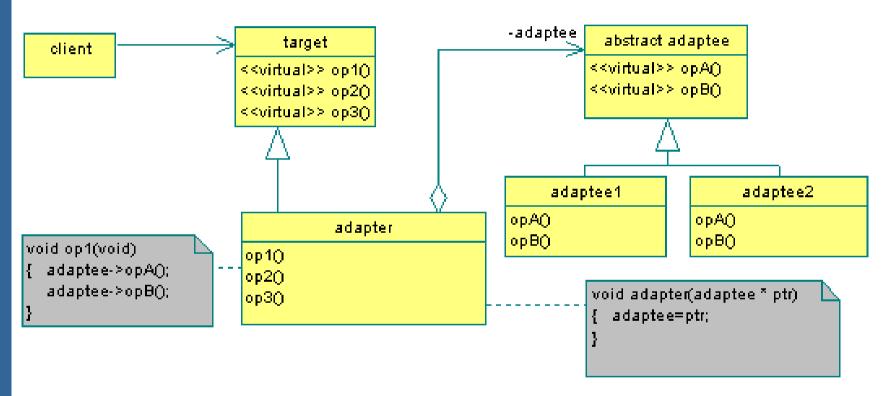
Implementa l'interfaccia del target delegando all'adaptee



### Da SWE: Object adapter

### Può utilizzare implementazioni diverse dell'adaptee :-)

Il costruttore dell'adapter deve installare l'adaptee concreto specifico



- Ci sono due oggetti e l'installazione è più complessa :-( In principio l'adaptee può essere sostituito dinamicamente :-)
- In ultimo è il trade-off nella scelta tra ereditarietà e composizione

### Il problema delle configurazioni della topologia

### Nel caso di tipi con singola istanza

- Dunque ortogonale rispetto all'approccio precedente
- Test di una funzione con implementazione polimorfa per effetto di varietà nella configurazione delle deleghe o nella forma concreta che implementa le interfacce
- Esempio: strategy o decorator

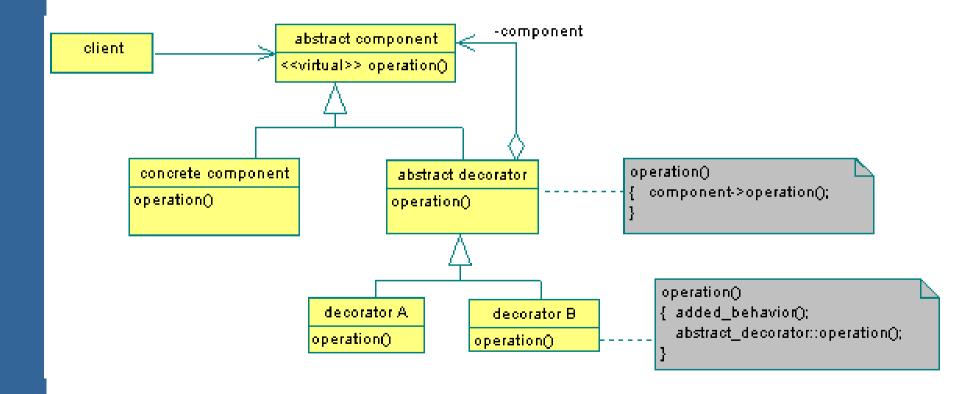
### Class dependency graph

- I vertici sono classi
- Gli archi sono dipendenze
  - Di uso: un metodo nella classe client usa un metodo nella classe server
  - Di implementazione: un metodo nella classe base è implementato nella classe derivata
  - Di ereditarietà: un metodo nella classe derivata è ereditato dalla classe base
  - Di upcall esplicita: un metodo overridden

### Da SWE: Decorator - (behavioral)

# Aggiunge dinamicamente responsabilità ad un oggetto in modo da estenderne la funzionalità

Evoluzione del proxy verso una struttura ripetitiva



### Da SWE: Decorator - conseguenze

### Il numero delle classi scala in modo lineare :-)

 In uno schema basato sull'ereditarietà scalerebbe in modo quadratico

### N+1 oggetti :-(

Difficoltà nel debug

### Necessaria l'installazione iniziale :-|

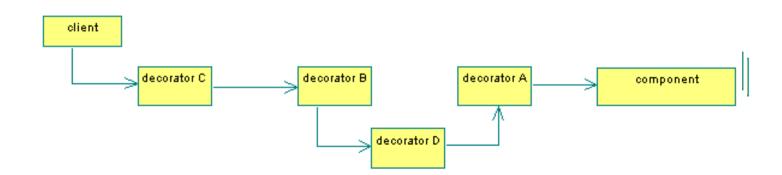
 A carico del costruttore del decoratore (riceve il riferimento all'oggetto decorato)

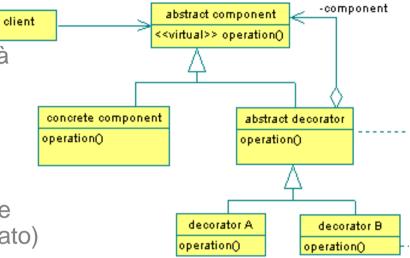
### Efficienza :-(

- Forwarding
- Le classi alte devono essere leggere

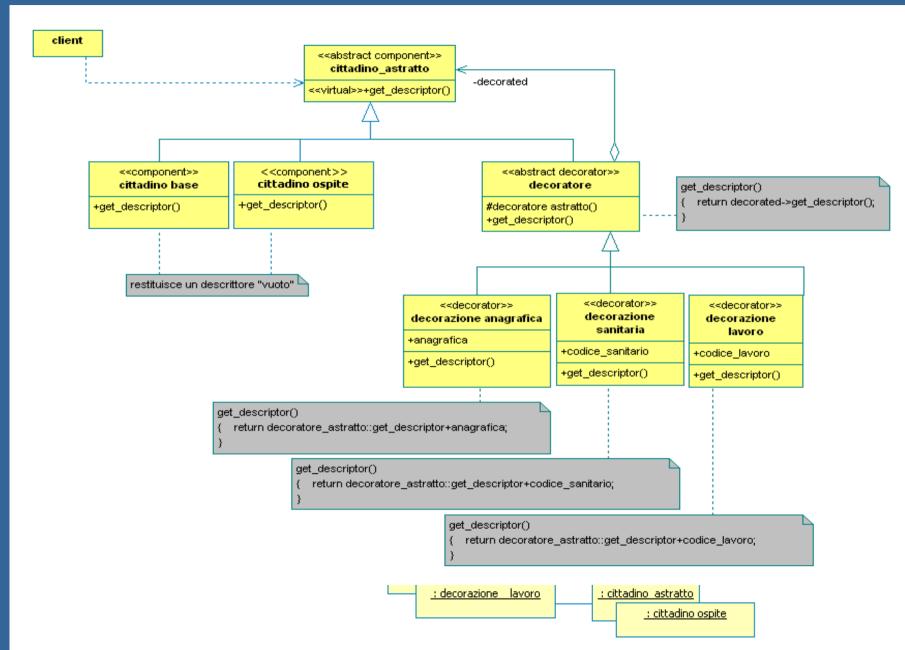
### Configurazione modificabile dinamicamente :-)

Addition and withdraw

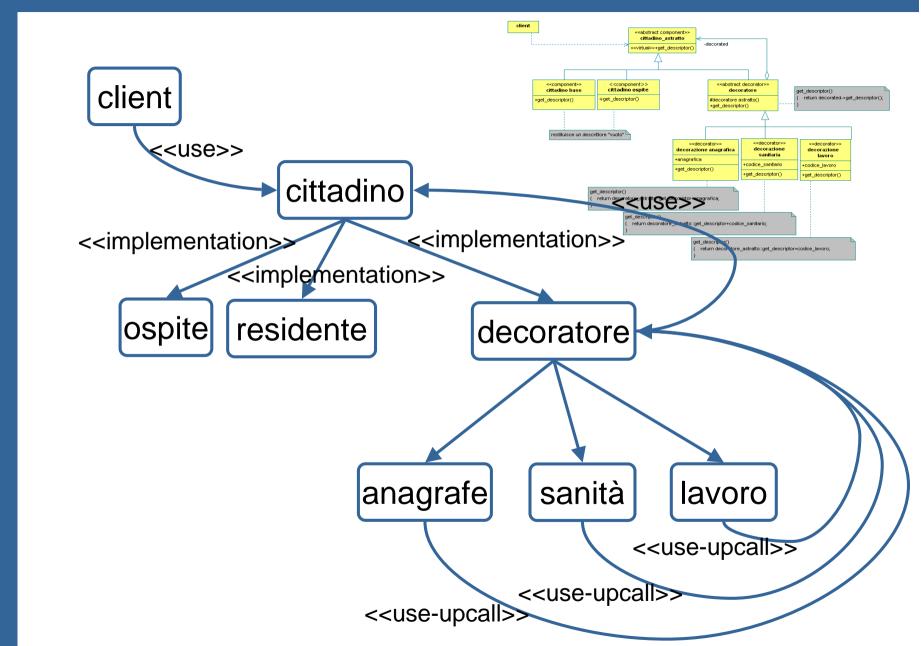




### Class dependency graph: esempio nel caso di un decorator

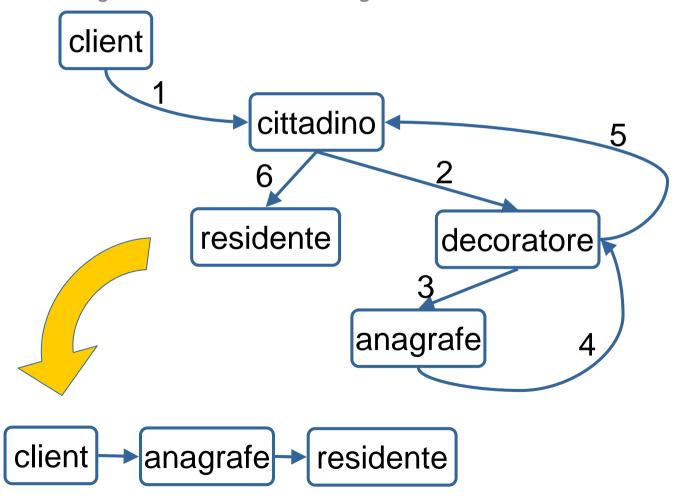


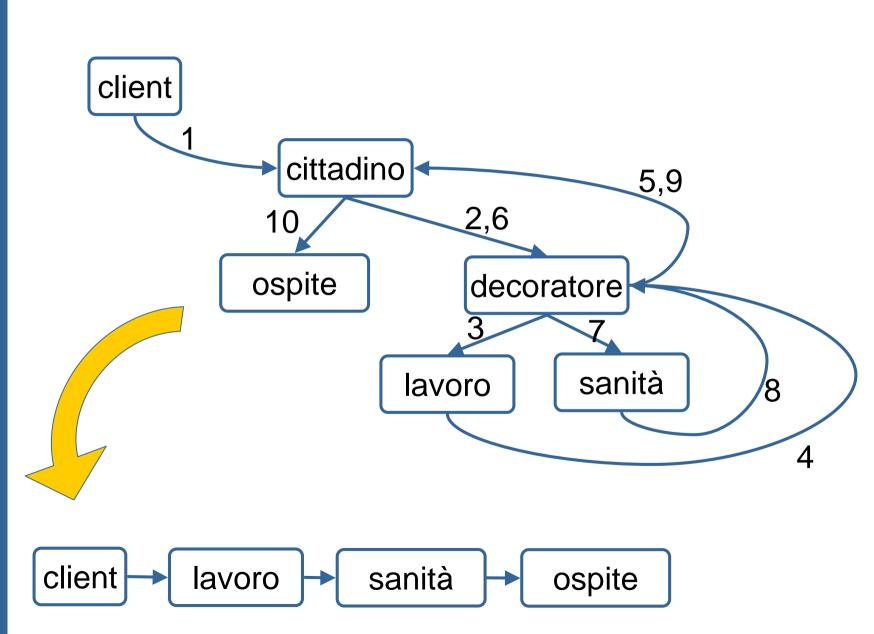
### Class dependency graph



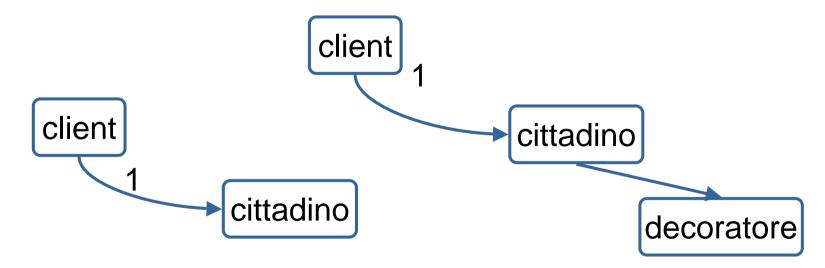
### Cammini nel grafo: dalle classi agli oggetti

- Un path nel grafo rappresenta una catena di dipendenze in una configurazione determinata da
  - Oggetti in vita
  - Configurazione delle loro deleghe

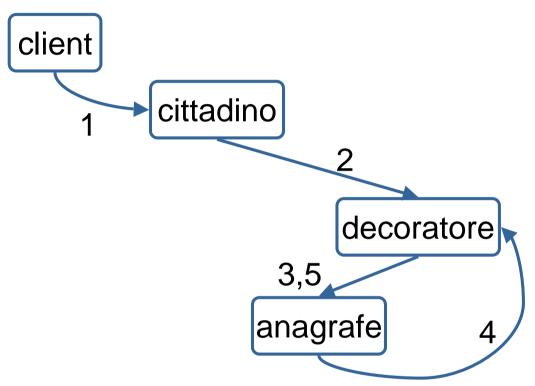




- Non tutti i paths sono fattibili per via dei vincoli definiti dalla politica di dynamic binding del linguaggio
- Un oggetto parzialmente astratto non può essere istanziato
  - Implica che le gerarchie di ereditarietà devono essere discese fino a raggiungere una classe completamente concreta
  - E in questa prospettiva non sono istanziabili oggetti con costruttore protected o private



Su un upcall esplicito non viene applicato l'override della classe derivata



- Una classe estesa in più una classi derivate è tuttavia sempre implementato in una sola delle forme possibili
  - Implica che non può esistere un broadcast lungo una gerarchia di implementazione
  - Viceversa puo' esistere una relazione uno a molti lungo una relazione di uso
  - Su questi potrebbe esistere un annotazione di alternativa

### Significato di alcune coperture sul class dependency graph

- All nodes: garantisce di avere esercitato ogni classe concreta almeno una volta
- All edges: garantisce di avere esercitato tutte le relazioni di delega e tutte le implementazioni diverse
  - Perché risulti diverso da all nodes occorre avere allo stesso tempo polimorfismo e concorrenza (branching e confluenza nella vista delle classi)
  - Il polimorfismo fa sì che un oggetto abbia alternative nella dipendenza (il barnch). E' un caso comune. Lo strategy è un buon esempio.
  - La concorrenza fa sì che un oggetto possa essere usato da più oggetti (la confluenza). E' meno frequente, ma capita comunque. Ad esempio nell'observer il subject è usato da più observer concreti per quanto attraverso la facciata di un comune observer astratto.
- All paths: copre tutte le configurazioni della topologia delle dipendenze

cittadino

anagrafe

decoratore

sanità

lavoro

client

Esempi di paths fattibili

### Copertura all nodes

- Client->lavoro->residente
- Client->sanità->ospite
- Client->anagrafica->ospite

### Copertura all nodes alternativa

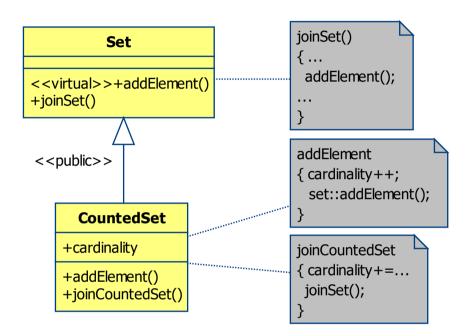
- Client->lavoro->residente
- Client->sanità->anagrafe->ospite
- Due casi mi servono comunque perché residente e ospite sono terminali e diversi

### La copertura all edges coincide con all nodes

Mancano condizioni di concorrenza che risultino in una confluenza sul grafo

ospite residente

### Il caso della fragile base class



self-loop sul class dependency graph