

# Progettazione – parte II

Leggere sez. 4.2.1 - 4.2.4

Ghezzi et al

# Modularizzazione

- Modulo: componente ben definito di un sistema software
- Fornitore di risorse computazionali o di servizi
  - Dati
  - Funzioni
  - Oggetti

# Sommario

- Come strutturare un sistema software in moduli
- Notazione per la descrizione della struttura modulare di un sistema
- Proprietà desiderabili per la struttura
- Interfaccia e implementazione
- Tipi di moduli

# Insiemi e relazioni

- S insieme di moduli

$$S = \{M_1, M_2, \dots, M_n\}$$

- Relazione binaria  $r$  su  $S$

$$r \subseteq S \times S$$

- Notazione

$$M_j r M_k \leftrightarrow (M_j, M_k) \in r$$

# Relazioni fra moduli

- Le ipotizziamo *anti-riflessive*

$$\forall i \in 1..n (M_i, M_i) \notin r$$

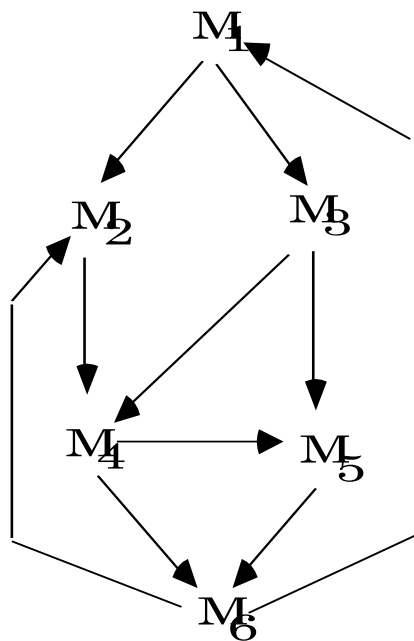
- *Chiusura transitiva*  $r^+$  di  $r$ :

$$M_i r^+ M_j \text{ se e solo se}$$

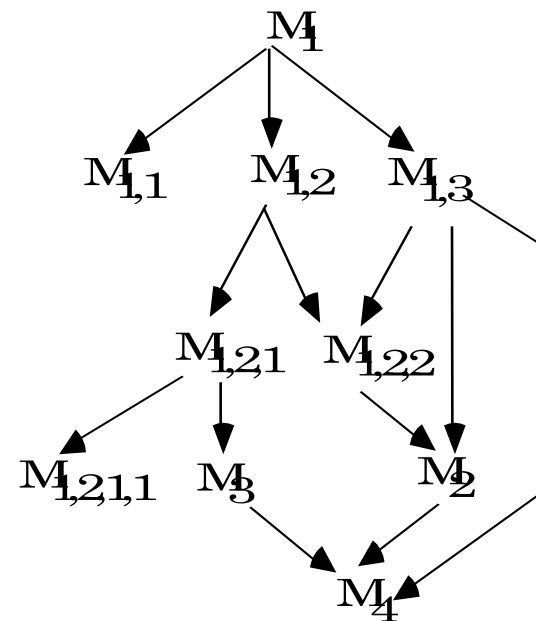
- $M_i r M_j$  oppure
  - $\exists M_k \in S$  t.c.  $M_i r M_k$  e  $M_k r^+ M_j$
- *Gerarchia*: relazione  $r$  tale che per nessuna coppia  $(M_i, M_j)$  vale  $M_i r^+ M_j$  e  $M_j r^+ M_i$

# Relazioni: rappresentazione come grafi

- Freccia da  $M_j$  a  $M_k$  significa  $M_j r M_k$
- Una gerarchia è rappresentata da un grafo diretto aciclico (DAG)



a)



b)

# Tipi di relazioni fra moduli

- Dipendenza funzionale (USES)
  - evidenzia la dipendenza di un modulo dalle funzionalità esportate da un altro
- Scomposizione (IS\_COMPONENT\_OF e derivate):
  - indicano come un modulo si suddivide in altri di dimensioni minori

# La relazione USES

- Def:  $M_j$  USES  $M_k$  se e solo se  $M_j$  richiede  $M_k$  per il suo funzionamento
- $M_j$  utilizza una risorsa (funzione di calcolo, struttura dati, etc.) resa disponibile da  $M_k$ .
- $M_j$  è detto *client*,  $M_k$  è detto *server*.
- Relazione “statica”: sussiste anche se a tempo di esecuzione  $M_j$  non usa  $M_k$ .



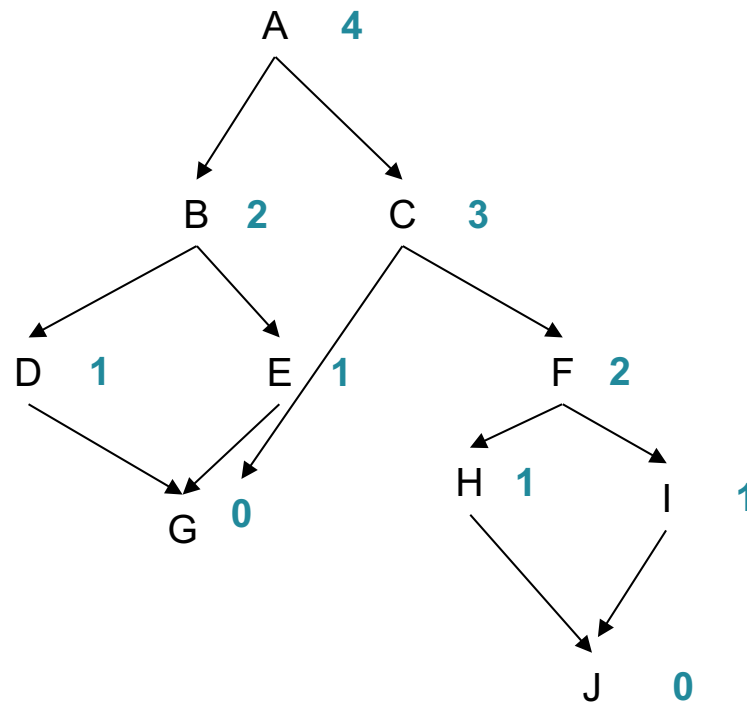
# Proprietà desiderabili di USES

- E' utile che USES sia una gerarchia
- Un sistema strutturato gerarchicamente è più facile da
  - capire
  - implementare
  - testarepartendo dalle foglie e andando verso l'alto.

# Livelli di astrazione

- Una gerarchia può essere interpretata a livelli di astrazione
- Definizione ricorsiva:
  - $M_i$  ha livello 0 se per nessun  $M_j$  si ha  $M_i r M_j$
  - Sia  $k$  il massimo livello di tutti gli  $M_j$  tali che  $M_i r M_j$ . Allora  $M_i$  ha livello  $k+1$

# Livelli di astrazione



# Macchina astratta

- I moduli di livello  $i$  forniscono una *macchina astratta* ai moduli di livello maggiore di  $i$ .
- Macchina astratta: insieme di servizi a cui si accede astraendo dalla loro implementazione

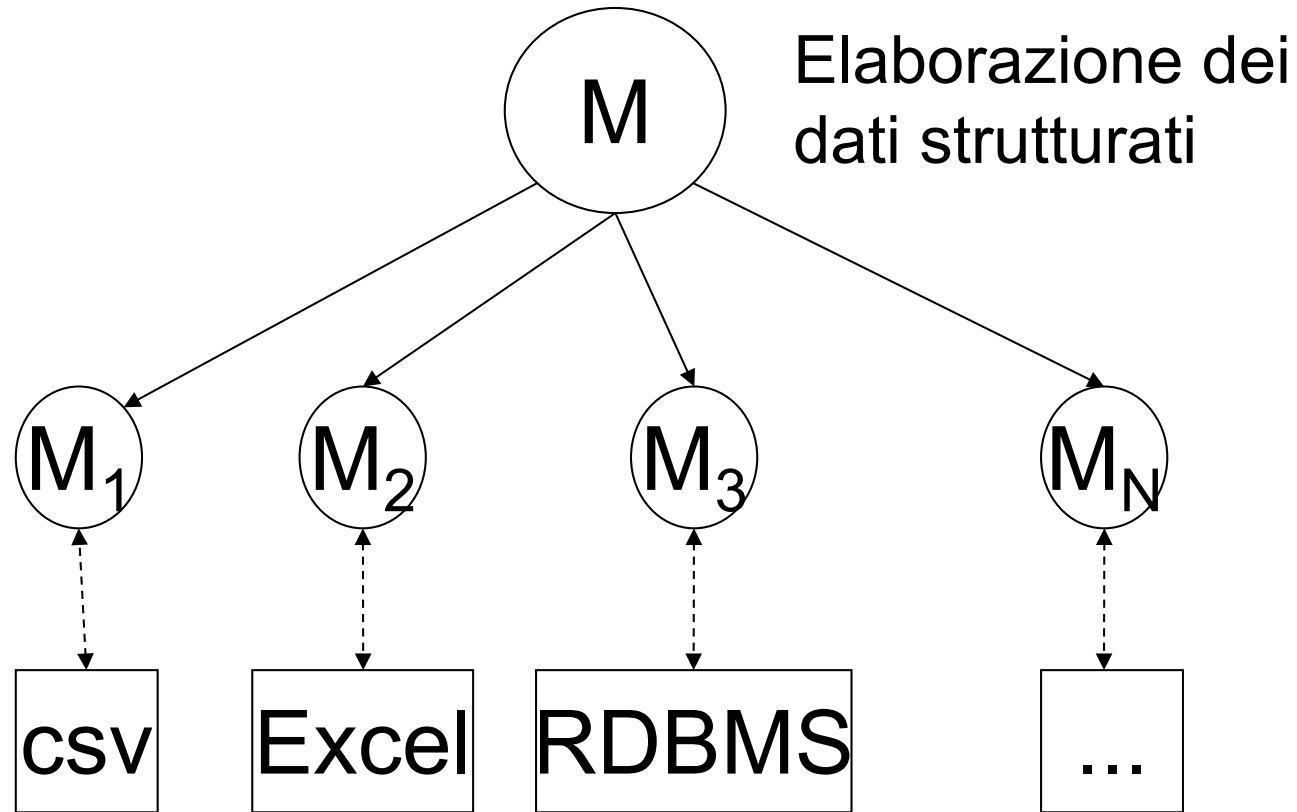
# Proprietà desiderabili di USES

- Archi uscenti: Fan-Out (meglio basso)
- Archi entranti: Fan-In (meglio alto)
- Che tipi di USES?
  - Modifica dei dati pubblici di un modulo (*da evitare!*)
  - Scambio di flag (poco leggibile)
  - Chiamate di funzioni, passaggio di parametri (OK)
  - Chiamata di funzione remota (Java RMI)

# Esempio

- Sistema che elabora dati strutturati (record)
- Dati immagazzinati in diverse modalità:
  - csv, Excel, RDBMS, ...
- Moduli per fornire macchina astratta con funzionalità di apertura, lettura, scrittura, chiusura a quelli di livello superiore.
- Famiglia di prodotti

# Esempio



# IS-COMPONENT-OF, COMPRISES

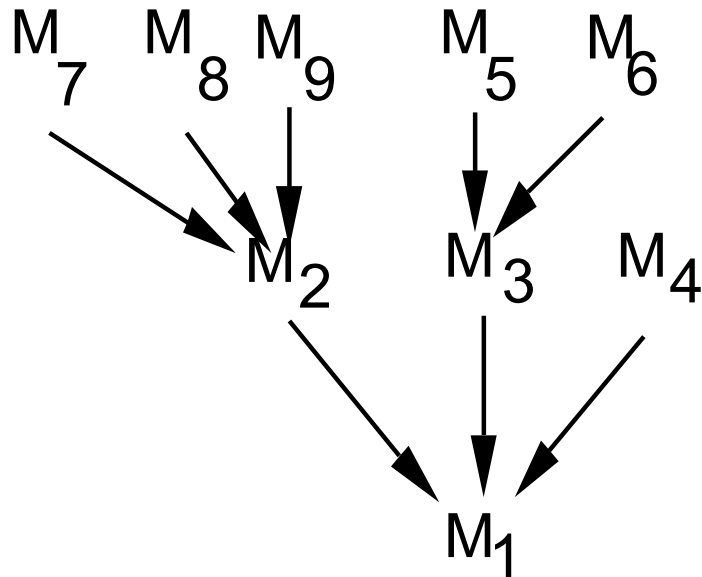
- Definisce come un modulo è composto da altri
- $M_j$  IS-COMPONENT-OF  $M_k$  se e solo se  $M_k$  è ottenuto aggregando vari moduli, uno dei quali è  $M_j$ .
- COMPRISES: relazione inversa
- $M_k$  COMPRISES  $M_j$  se e solo se  $M_j$  IS-COMPONENT-OF  $M_k$



# IS-COMPOSED-OF, IMPLEMENTS

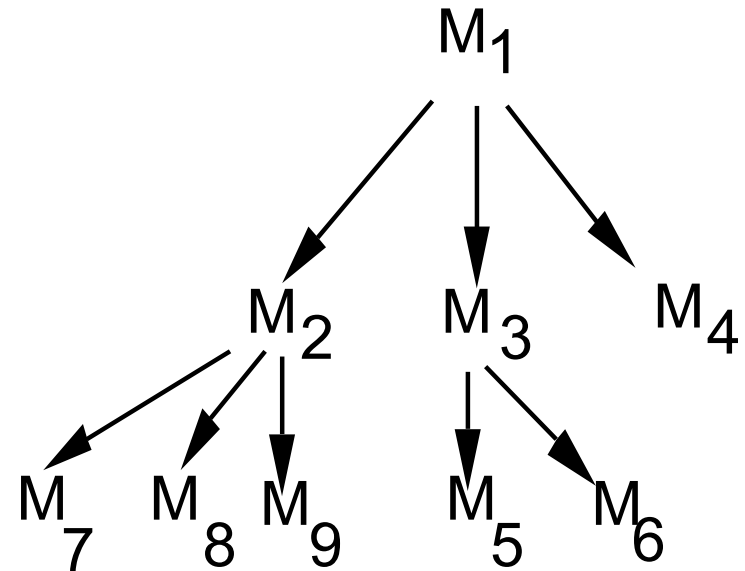
- Dato un insieme  $S = \{M_1, \dots, M_n\}$  di moduli, e definito
- $M_{S,j} = \{M_k \mid M_k \in S \text{ e } M_k \text{ IS-COMPONENT-OF } M_j\}$
- Si dice che  $M_j$  IS-COMPOSED-OF  $M_{S,j}$  e che  $M_{S,j}$  IMPLEMENTS  $M_j$

# Rappresentazione grafica



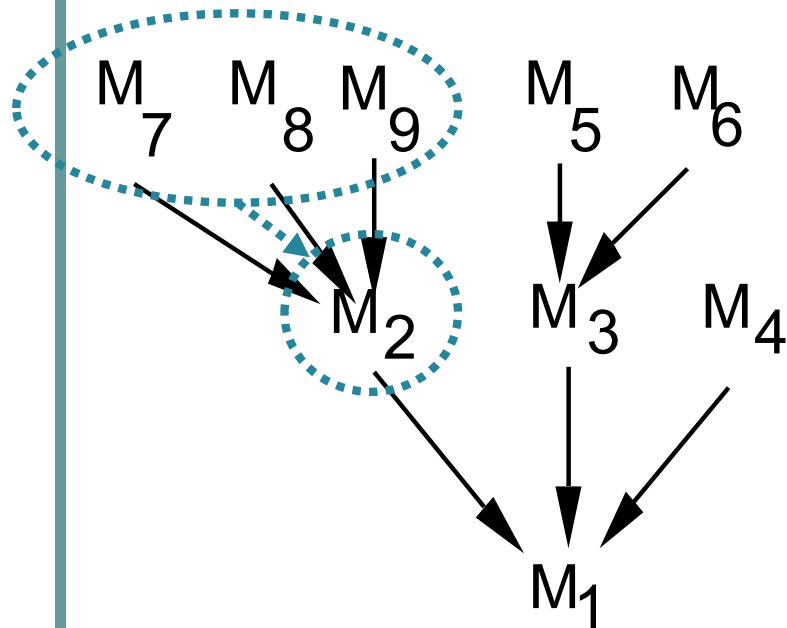
(IS\_COMPONENT\_OF)

- M1 composto da M2, M3 E M4
- Entrambe sono gerarchie

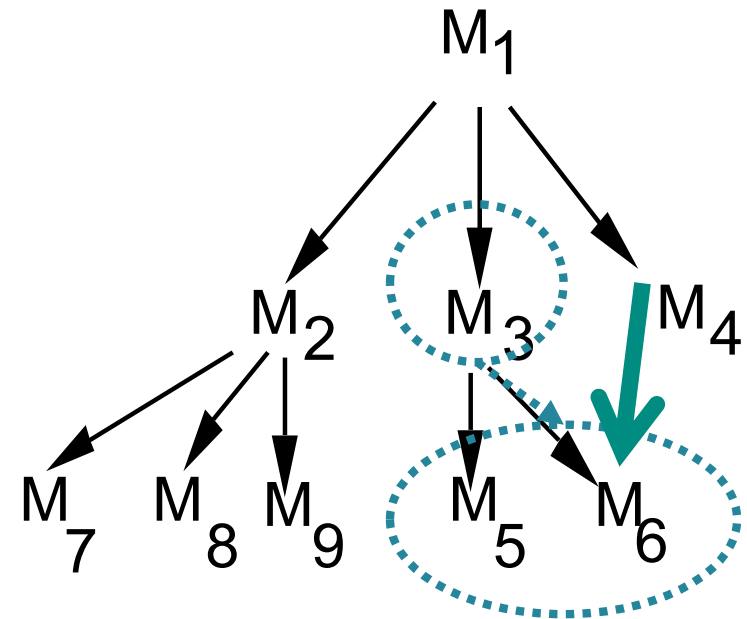


(COMPRISES)

# Rappresentazione grafica



(IMPLEMENTS)



(IS-COMPOSED-OF)

- Se  $M_6$  è anche componente di  $M_4$

# Interfaccia e implementazione

# Interfaccia e implementazione

- Un modulo *esporta* i servizi che rende disponibili ai suoi client
- L'insieme dei servizi esportati da un modulo è la sua *interfaccia*
- Il modo in cui l'interfaccia è realizzata (*implementazione*) è un “segreto” del modulo, cioè è nascosto ai client (o è *incapsulato* nel modulo)

# Interfaccia e implementazione

- La distinzione fra interfaccia e implementazione è un principio fondamentale della progettazione software.
- Permette a chi implementa il modulo di concentrarsi solo su esso e di astrarre dall'implementazione dei server
- L'interfaccia è un **contratto** fra l'implementatore e l'utente del server.
- L'implementazione può cambiare senza conseguenze per i client.

# Come progettare l'interfaccia di un modulo?

- Compromesso fra
  - necessità di esportare più servizi per incrementare la funzionalità
  - necessità di esportare meno servizi per mantenere semplice l'interfaccia
- E' meglio non esportare qualcosa che può cambiare.

# Esempio 1

- Interprete di un linguaggio di programmazione
- Modulo SYMBOL\_TABLE per la gestione delle variabili
- Fornisce operazioni per:
  - creare una nuova variabile (CREATE)
  - assegnare un valore a una variabile (PUT)
  - leggere il valore di una variabile (GET)



# Esempio 1

- Come valore di controllo, GET e PUT restituiscono anche un puntatore alla variabile che contiene:
  - **l'indirizzo della variabile** se l'operazione è andata a buon fine
  - NULL se la variabile non esiste

# Esempio 1

- Ora il client ha accesso all'indirizzo fisico della variabile.
- Può accedere direttamente all'area di memoria. Questo è un problema se
  - l'indirizzo della variabile cambia a tempo di esecuzione (accesso ripetuto)
  - cambia l'implementazione della struttura dati che rappresenta il valore

# Esempio 2

- Sistema di controllo di un impianto
- Raccoglie dati fisici e
  - li archivia in uno storico
  - a seconda dei valori restituisce segnali di controllo per l'impianto
- Si prevede di voler integrare, in futuro, funzionalità di interrogazione e analisi statistica sui dati

## Esempio 2

- Modulo per l'acquisizione dell'input che nasconde il modo in cui i dati vengono raccolti e restituisce i valori
- Modulo per l'accesso allo storico che nasconde la rappresentazione dei dati
- Modulo per l'interpretazione delle interrogazioni che ne restituisce una versione astratta

# Progetto per sviluppo successivo

- Sviluppo incrementale:
  - Identificare subito un nucleo di sottoinsiemi utili (e urgenti) dell'applicazione
- Definire con precisione le interfacce delle parti che vengono rimandate!
- Possibilità di sviluppare versioni semplificate di alcune parti

# Prototipi

- Una struttura modulare ben progettata facilita la creazione di prototipi
- Inizialmente, si possono ottimizzare i moduli che si vuole mostrare ai clienti e lasciare gli altri in versione prototipale.
- Successivamente, si possono migliorare gli altri moduli senza toccare quelli già ottimizzati.

# Esempio

- DBMS con funzionalità di interrogazione innovative
- Prima sviluppare a fondo l'interfaccia utente, per mostrarla ai clienti e ottenere feedback
- Poi ottimizzare la rappresentazione e l'accesso ai dati.

# Notazioni per la progettazione



# Notazioni per la progettazione

- Necessità di notazioni non ambigue
- Non è ancora emersa una notazione standard
- UML, per Object-Oriented Design
- Due notazioni:
  - TDN, testuale
  - GDN, grafica

# TDN

- Ispirata a linguaggi di programmazione modulari come Ada o Modula-2
- Parzialmente non specificata
- Un modulo può esportare qualsiasi risorsa:
  - variabile
  - tipo
  - procedura
  - funzione...

- I commenti forniscono
  - informazioni di natura semantica sui servizi esportati
  - la definizione del *protocollo*, ossia delle regole che il modulo client deve seguire per utilizzare i servizi
    - inizializzazione
    - propedeuticità
  - informazioni di natura non semantica

# TDN

- **uses** indica i moduli server
- **exports** indica le risorse esportate (interfaccia)
- **implementation** definisce ad alto livello l'implementazione: utile per
  - comprendere il funzionamento
  - guidare l'implementazione effettiva
- commenti informali sulle parti incapsulate e sulla motivazione

# Esempio

```
module X  
uses Y, Z  
exports var A : integer;  
         type B : array (1..10) of real;  
         procedure C ( D: in out B; E: in integer; F: in real);  
         Here is an optional natural-language description of what  
         A, B, and C actually are, along with possible constraints  
         or properties that clients need to know; for example, we  
         might specify that objects of type B sent to procedure C  
         should be initialized by the client and should never  
         contain all zeroes.
```

## **implementation**

*If needed, here are general comments about the rationale of the modularization, hints on the implementation, etc.*

```
is composed of R, T
```

```
end X
```

# Esempio

```
module R
uses Y
exports var K : record ... end;
        type B : array (1..10) of real;
        procedure C (D: in out B; E: in integer; F: in real);
implementation
    :
end R

module T
uses Y, Z, R
exports var A : integer;
implementation
    :
end T
```

# Altre caratteristiche

- Import selettivo

**uses M imports ( $E_1, E_2$ )**

- Riferimento a entità esportate. Se  $E$  è esportata da  $M$ , il client può riferirsi ad essa:
  - $M.E$  (dot notation)
  - Semplicemente  $E$  se non c'è ambiguità

# Esempio: compilatore MINI

module COMPILER

exports procedure MINI (PROG: in file of char;  
                          CODE: out file of char);

*MINI is called to compile the program stored in PROG  
and produce the object code in file CODE*

implementation

*A conventional compiler implementation.*

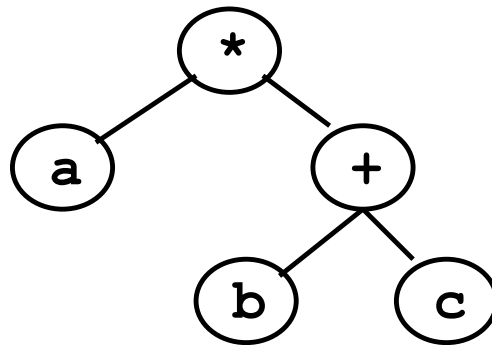
*ANALYZER performs both lexical and syntactic analysis  
and produces an abstract tree, as well as entries in the  
symbol table; CODE\_GENERATOR generates code  
starting from the abstract tree and information stored  
in the symbol table. MAIN acts as a job coordinator.*

is composed of ANALYZER, SYMBOL\_TABLE,  
ABSTRACT\_TREE\_HANDLER, CODE\_GENERATOR, MAIN  
end COMPILER



# Albero sintattico astratto

$a^*(b+c)$



Notazione polacca posfissa:  $abc+^*$

# Altri moduli

```
module MAIN
uses ANALYZER, CODE_GENERATOR
exports procedure MINI (PROG: in file of char;
                      CODE: out file of char);
...
end MAIN
```

```
module ANALYZER
uses SYMBOL_TABLE, ABSTRACT_TREE_HANDLER
exports procedure ANALYZE (SOURCE: in file of char);
SOURCE is analyzed; an abstract tree is produced
by using the services provided by the tree handler,
and recognized entities, with their attributes, are
stored in the symbol table.
...
end ANALYZER
```

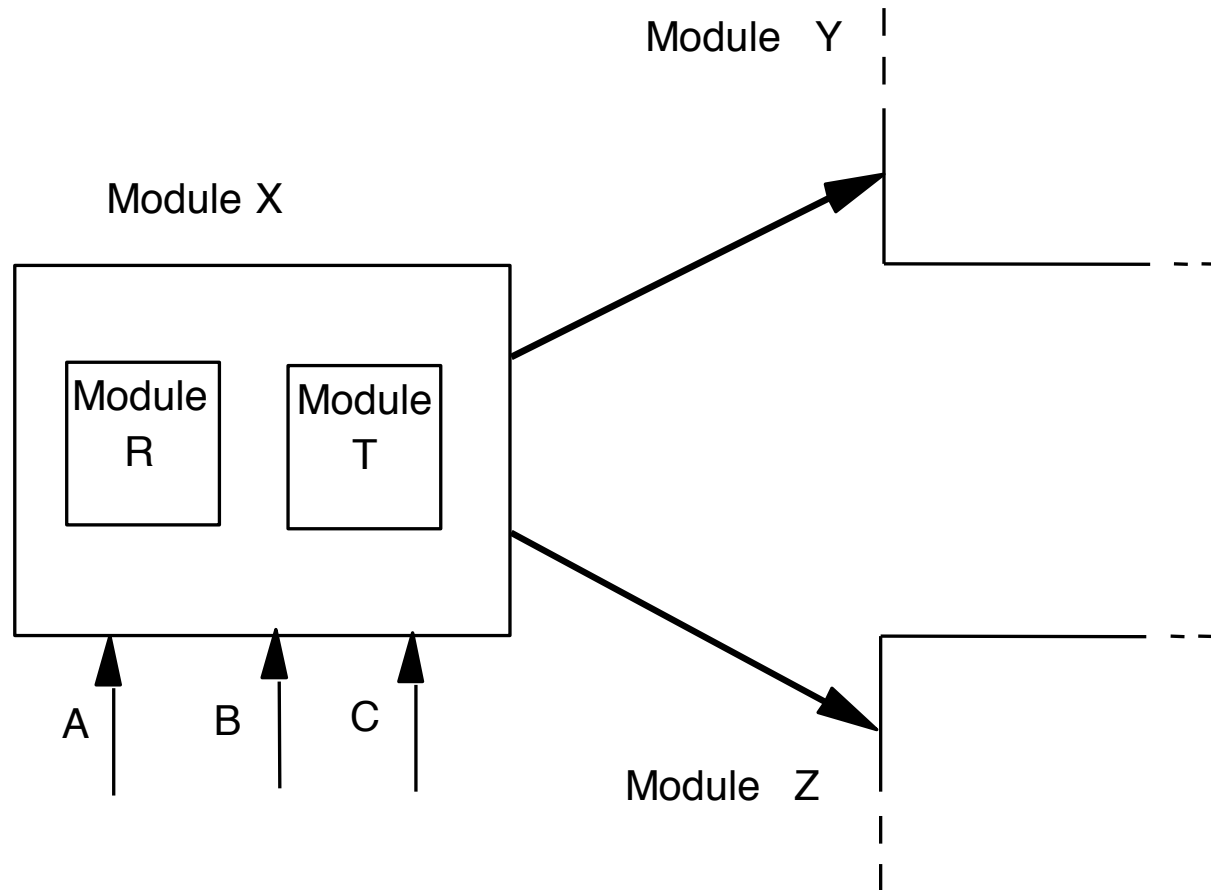
# Altri moduli

```
module CODE_GENERATOR
uses SYMBOL_TABLE, ABSTRACT_TREE_HANDLER
exports procedure CODE (OBJECT: out file of char);
The abstract tree is traversed by using the
operations exported by the
ABSTRACT_TREE_HANDLER and accessing
the information stored in the symbol table
in order to generate code in the output file.
...
end CODE_GENERATOR
```

# GDN

- Notazione grafica corrispondente a TDN
- Modulo indicato da un rettangolo
- Le risorse esportate sono indicate su frecce entranti
- Il rettangolo corrispondente a un modulo contiene i suoi componenti

# Esempio



# Esempio

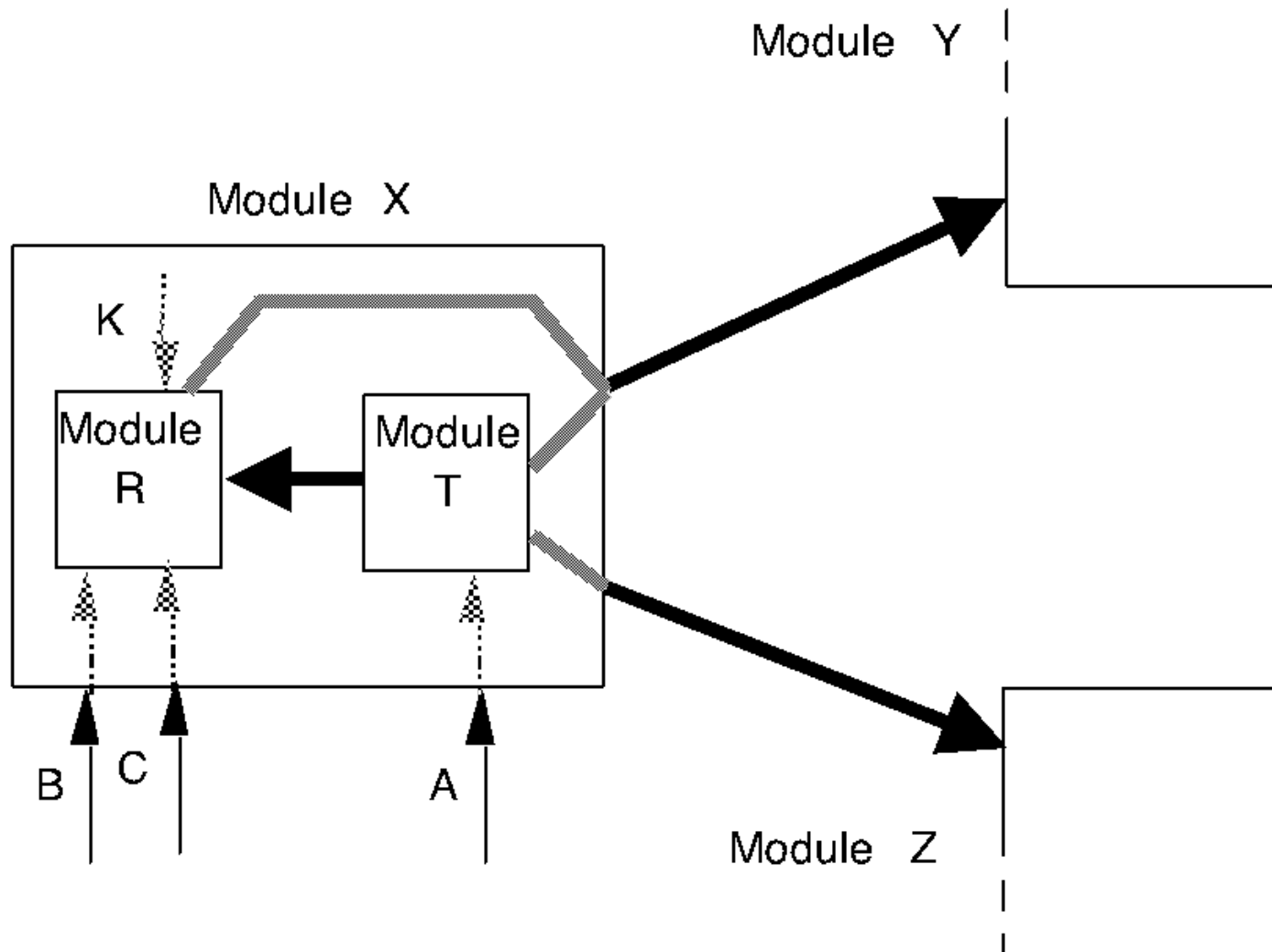
```
module X
uses Y, Z
exports var A : integer;
         type B : array (1..10) of real;
         procedure C ( D: in out B; E: in integer; F: in real);
         Here is an optional natural-language description of what
         A, B, and C actually are, along with possible constraints
         or properties that clients need to know; for example, we
         might specify that objects of type B sent to procedure C
         should be initialized by the client and should never
         contain all zeroes.
implementation
         If needed, here are general comments about the rationale
         of the modularization, hints on the implementation, etc.
         is composed of R, T
end X
```

# Esempio

```
module R
uses Y
exports var K : record ... end;
        type B : array (1..10) of real;
        procedure C (D: in out B; E: in integer; F: in real);
implementation
    :
end R

module T
uses Y, Z, R
exports var A : integer;
implementation
    :
end T
```

# Esempio





# Categorie di moduli

- Astrazioni procedurali: funzionalità di calcolo
  - funzioni
  - procedurerese disponibili ad altri moduli.
- Incapsulano algoritmi
- Esempi: ordinamento, trasformata di Fourier, traduzione...

# Categorie di moduli

- **Librerie**
  - Insiemi di astrazioni procedurali correlate (es. libreria di operazioni su matrici)
  - (solitamente) stateless
- **Pool comuni di dati**
  - Dati necessari ad altri moduli (es. costanti di configurazione)
  - Basso livello

# Categorie di moduli

- Oggetti astratti (astrazioni di dato)
  - Insieme di funzioni, come per le librerie, ma
  - stato interno accessibile ai client solo attraverso funzioni di accesso
- Tipi di dati astratti (ADT)
  - Modelli per la creazione di istanze di dati astratti

# Esempio –stack

- Valutatore di espressioni in RPN (notazione polacca inversa, o postfissa)

$$a*(b+c) \rightarrow abc+*$$

- Si può implementare per mezzo di una pila. Se le operazioni sono binarie: per input
  - operando  $\rightarrow$  push
  - operatore  $\rightarrow$ 
    1. pop di due operandi (i successivi nello stack)
    2. push del risultato

# Esempio

- Oggetto astratto STACK

**exports**

**procedure** PUSH (VAL: in integer);

**procedure** POP\_2 (VAL1, VAL2:  
out integer);

- La struttura dati (stato) è nascosta e può cambiare senza conseguenze per il client

# Esempio

- Difetti del progetto
  - suppone che l'espressione da valutare sia corretta: l'espressione "1+" causerebbe un errore a runtime
    - correzione: funzione EMPTY
  - non supporta le operazioni non binarie
    - correzione: esportare una funzione POP che preleva un solo valore dallo stack

# Tipi di dati astratti

- L'applicazione può richiedere più esemplari di un determinato oggetto astratto *con stati indipendenti*.
- Il tipo di dato astratto permette al client di creare un numero arbitrario di istanze, ognuna delle quali è un oggetto astratto
- Corrispondono alle *classi* in C++, Java, .NET.

# Esempio

- Simbolo “?”: i dettagli del tipo esportato sono nascosti nell’implementazione

```
module STACK_HANDLER
```

```
exports
```

```
  type STACK = ?;
```

```
  This is an abstract data-type module; the data structure  
  is a secret hidden in the implementation part.
```

```
  procedure PUSH (S: in out STACK ; VAL: in integer);
```

```
  procedure POP (S: in out STACK ; VAL: out integer);
```

```
  function EMPTY (S: in STACK) : BOOLEAN;
```

```
  :
```

```
end STACK_HANDLER
```



# Assegnamento e uguaglianza

- Operatori usati spesso
- Anzichè annotare l'esportazione come per le altre funzioni:

**type A\_TYPE: ? (:=, =);**

Il client può applicare assegnamento o uguaglianza a variabili del tipo A\_TYPE

# Esempio

- Area di servizio
- Vari servizi disponibili
  - Benzina/diesel
  - Metano
  - Lavaggio
- A ogni servizio è associata una coda (FIFO)

# Esempio

```
module FIFO_CARS
uses CARS
exports
type QUEUE : ?;
procedure ENQUEUE (Q: in out QUEUE ; C: in CARS);
procedure DEQUEUE (Q: in out QUEUE ; C: out CARS);
function IS_EMPTY (Q: in QUEUE) : BOOLEAN;
function LENGTH (Q: in QUEUE) : NATURAL;
procedure MERGE (Q1, Q2 : in QUEUE ; Q : out QUEUE);
This is an abstract data-type module representing
queues of cars, handled in a strict FIFO way;
queues are not assignable or checkable for equality,
since " := " and " = " are not exported.
...
end FIFO_CARS
```

# Una breve sintesi ...

## **Oggetti astratti**

Astrazioni di dato

Classi con parte statica

Esemplari di un tipo di dato astratto  
(oggetti, istanze)

## **Tipi di dato astratto**

Classi con parte non statica

# Moduli generici

- Molte strutture dati prevedono
  - un tipo “componente”
  - operazioni parametriche rispetto al componente
- Esempio: pila
  - Push, pop sono disponibili indipendentemente dal tipo del singolo dato
  - Definire un tipo pila per ogni tipo del singolo dato è scomodo e porta a errori

# Moduli generici

- Definiti parametricamente rispetto a tipi.
- Es. pila di <T>

```
generic module GENERIC_STACK_2 (T)
```

```
    . . .
```

```
exports
```

```
    procedure PUSH (VAL : in T);
```

```
    procedure POP_2 (VAL1, VAL2 : out T);
```

```
    ...
```

```
end GENERIC_STACK_2
```

# Istanziamento

- Il client non può utilizzare direttamente il tipo generico: deve specificare T  
**module** INTEGER\_STACK\_2 **is**  
GENERIC\_STACK\_2 (INTEGER)
- *template* in C++
- *generic* in Java, .NET

# Genericità ristretta

- Se è necessario che il tipo parametro T supporti un'operazione OP:

```
generic module M (T) with OP(T)
```

```
  uses ...
```

```
  ...
```

```
end M
```

- Esempio: l'ordinamento richiede  $\leq$
- Istanziamento

```
module M_A_TYPE is M(A_TYPE) PROC(M_A_TYPE)
```



# Java Collection Framework

Java Collections Framework (JCF) fornisce il supporto a qualunque tipo di *struttura dati*

- Interfacce (insieme, lista, mappa associativa ...)
- una classe Collections che definisce algoritmi polimorfi (funzioni statiche)
- classi che forniscono implementazioni dei vari tipi di strutture dati specificati dalle interfacce

Obiettivo: strutture dati per “elementi generici”