

Record di Attivazione Cenni sulla ricorsione

Maurizio Palesi
Salvatore Serrano

Il modello a RUN-TIME

- Ogni volta che viene invocata una funzione o procedura
 - si crea una nuova attivazione (istanza) del servitore
 - viene allocata la memoria per i parametri e per le variabili locali
 - si effettua il passaggio dei parametri
 - si trasferisce il controllo al servitore
 - si esegue il codice della funzione

Il modello a RUN-TIME: AMBIENTE

- Al momento dell' *invocazione*, si crea un *nuovo ambiente*
 - Viene creata una struttura dati che contiene il **binding** dei **parametri** e degli **identificatori** definiti localmente alla funzione detta

RECORD DI ATTIVAZIONE

Record di Attivazione

- È il “mondo della funzione”: contiene tutto ciò che ne caratterizza l'esistenza:
 - **Parametri**
 - **Variabili**
 - **Indirizzo di ritorno (Return Address RA)**
 - ✓ Indica il punto a cui tornare (nel codice della funzione chiamante) al termine della funzione, per permettere alla funzione chiamante di proseguire una volta che la funzione chiamata termina
 - **Collegamento al record di attivazione della funzione chiamante (Dynamic Link DL)**

Record di Attivazione

RA	DL
	Parametro 1
	Parametro 2
	...
	Parametro N
	Variabile Locale 1
	Variabile Locale 2
	...
	Variabile Locale M

Dimensione del Record (non fissa)

Record di Attivazione

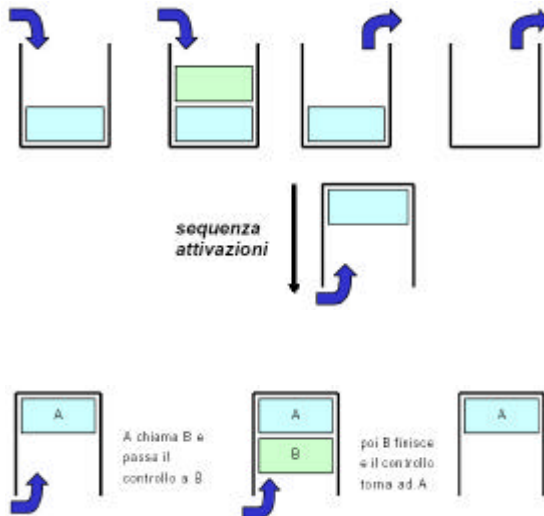
- Rappresenta il “mondo della funzione”: **nasce e muore con essa**
 - È creato al momento della invocazione di una funzione
 - Permane per tutto il tempo in cui la funzione è in esecuzione
 - È distrutto (dealloca) al termine dell'esecuzione della funzione
- Ad ogni chiamata di funzione viene creato un **nuovo record**, specifico per **quella chiamata di quella funzione**
- La dimensione del record di attivazione
 - Varia da una funzione all'altra
 - Per una data funzione, è fissa e calcolabile a priori

Record di Attivazione

- Funzioni che chiamano altre funzioni danno luogo a una sequenza di record di attivazione
 - Allocati secondo l'ordine delle chiamate
 - Deallocati in ordine inverso
- La sequenza dei **link dinamici** costituisce la cosiddetta **catena dinamica** che rappresenta la **storia delle attivazioni** ("chi ha chiamato chi")
- L'area di memoria in cui vengono allocati i record di attivazione deve essere gestita **come una pila**

Stack

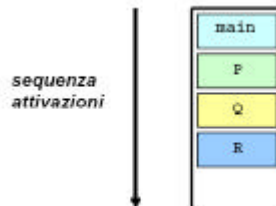
- Struttura dati gestita con politica **LIFO** (Last In, First Out)
- Normalmente lo **STACK** dei record di attivazione si disegna nel seguente modo
- Quindi, se la funzione A chiama la funzione B lo stack evolve nel seguente modo



Esempio di chiamate annidate

```
int R(int A) {
    return A+1;
}
int Q(int x) {
    return R(x);
}
int P() {
    int a=10;
    return Q(a);
}
main() {
    int x = P();
}
```

Sequenza chiamate:
S.O. ® main() ® P() ® Q() ® R()



Esempio di ricorsione: FATTORIALE

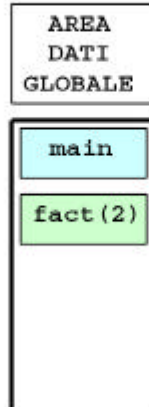
```
#include <stdio.h>
int fact(int n) {
    if (n<=0)
        return 1;
    else
        return n*fact(n-1);
}
main() {
    int n;
    printf("Inserisci n:");
    scanf("%d", &n);
    printf("n! = %d", fact(n));
}
```

FACT(2): sequenza attivazioni

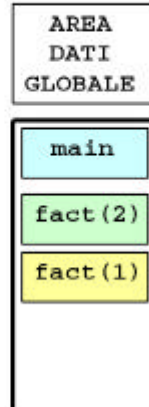
Situazione all'inizio dell'esecuzione del `main()`



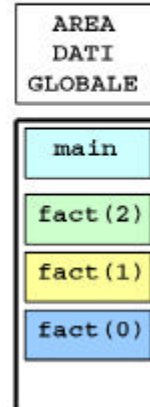
Il `main()` chiama `fact(2)`



`fact(2)` chiama `fact(1)`

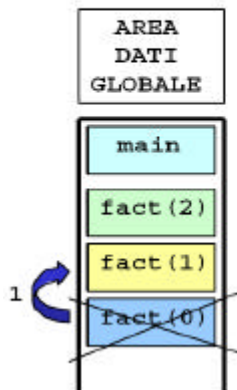


`fact(1)` chiama `fact(0)`

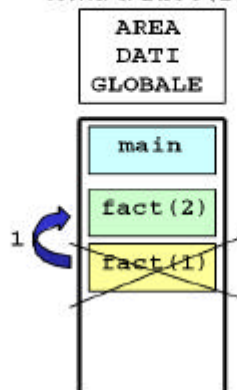


FACT(2): sequenza attivazioni

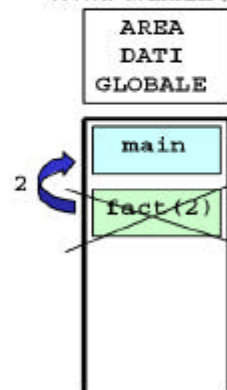
`fact(0)` termina restituendo il valore 1. Il controllo torna a `fact(1)`



`fact(1)` effettua la moltiplicazione e termina restituendo il valore 1. Il controllo torna a `fact(2)`



`fact(1)` effettua la moltiplicazione e termina restituendo il valore 2. Il controllo torna al `main()`



Esercizio

- Calcolare la somma dei primi **N** interi utilizzando la ricorsione

Soluzione

```
#include <stdio.h>
int sommaFinoA(int n) {
    if (n==1)
        return 1;
    else
        return n+sommaFinoA(n-1);
}
main() {
    int n;
    printf("Inserisci n:");
    scanf("%d", &n);
    printf("Ris = %d", sommaFinoA(n));
}
```

Esercizio

- Risolvere in maniera ricorsiva il problema di Fibonacci

Il problema di Fibonacci, o problema dei conigli, consiste nel determinare quante coppie di conigli ci saranno dopo **N** mesi, nelle seguenti ipotesi:

- Al mese 0 c'è una coppia di conigli neonati
- Un coniglio diventa fertile dopo un mese dalla nascita
- Ogni coppia di conigli fertile genera ogni mese una nuova coppia di conigli
- Non c'è mortalità di conigli

Soluzione

```
#include <stdio.h>
unsigned Fibonacci(unsigned n) {
    if (n<2)
        return 1;
    else
        return Fibonacci(n-1)+Fibonacci(n-2);
}

main() {
    unsigned m;
    printf("Inserisci mese:");
    scanf("%d", &m);
    printf("Coppie = %d", Fibonacci(m));
}
```