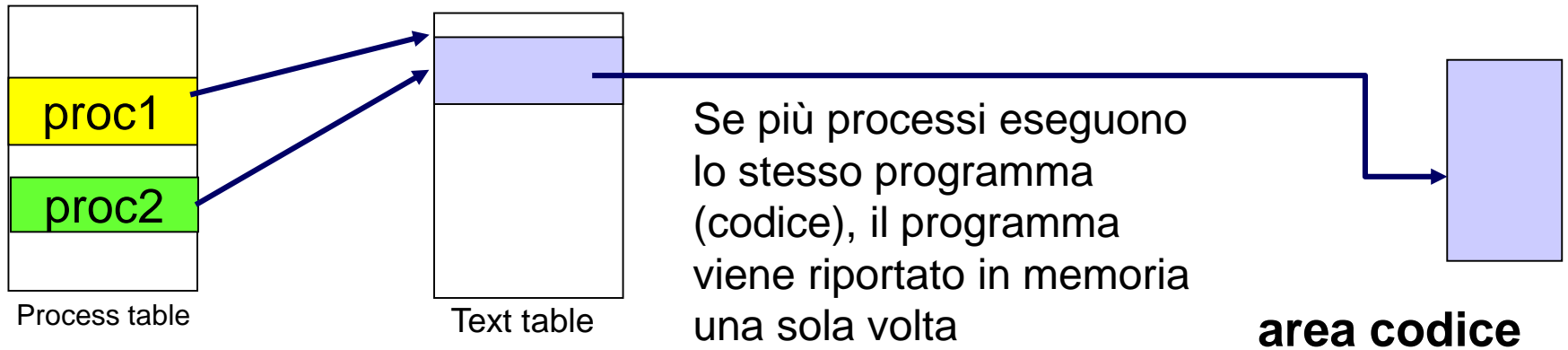
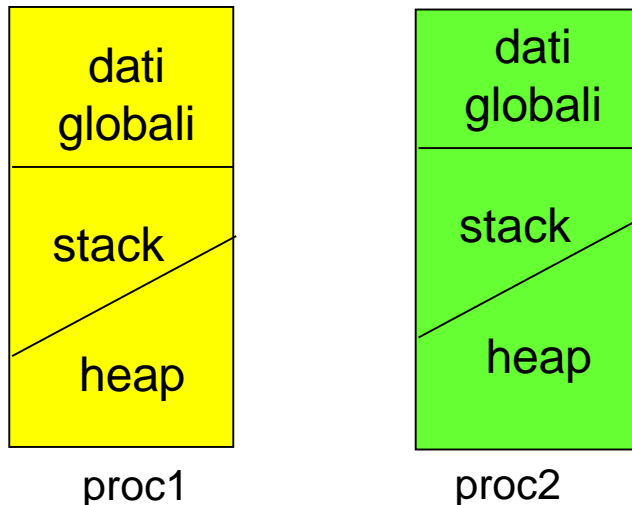


# MODELLO MEMORIA A RUN-TIME



## area dati



- Ma ciascun processo ha la propria area dati, organizzata in 3 parti principali:
- *Dati globali*, con tempo di vita pari al tempo di vita del programma;
  - *Stack*: che mantiene i record di attivazione (vedere slide seguenti);
  - *Heap*: dove vengono mantenuti i dati allocati dinamicamente attraverso la funzione `malloc` (lo vedremo fra qualche lezione)

# FUNZIONI: IL MODELLO A RUN-TIME

---

## ***Ogni volta che viene invocata una funzione***

- si crea di 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: ENVIRONMENT

---

- La definizione di una funzione introduce un *nuovo binding* nell'environment in cui la funzione è definita (C: *global environment*)
- Al momento dell'*invocazione*, si crea un *nuovo environment*
  - viene creata una struttura dati che contiene i *binding* dei parametri e degli identificatori definiti localmente alla funzione detta **RECORD DI ATTIVAZIONE**

# RECORD DI ATTIVAZIONE

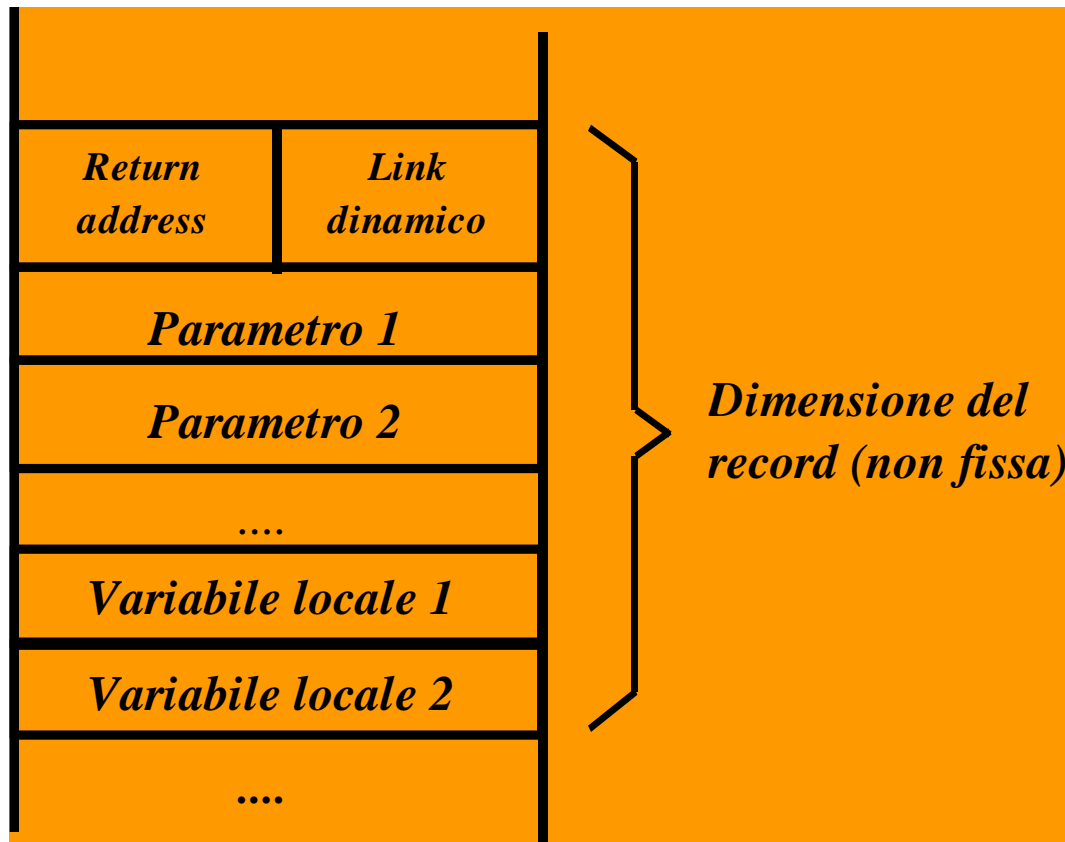
---

**È il “*mondo della funzione*”: *contiene tutto ciò che ne caratterizza l’esistenza***

- i **parametri** ricevuti
- le **variabili** locali
- l’indirizzo di ritorno (***Return address RA***) **che indica il punto a cui tornare (nel codice del cliente) al termine della funzione, per permettere al cliente di proseguire una volta che la funzione termina**
- un collegamento al record di attivazione del cliente (***Link Dinamico DL***)

# RECORD DI ATTIVAZIONE

---



# 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 (*deallocato*) al termine dell’esecuzione della funzione stessa.
- ***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”*)**

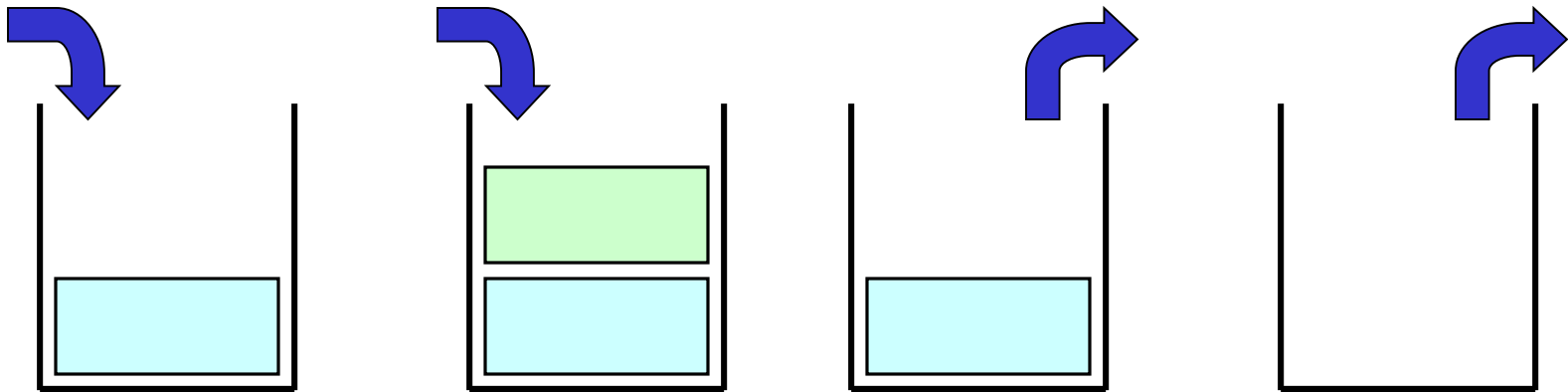
# RECORD DI ATTIVAZIONE

---

- **Per catturare la semantica delle chiamate annidate** (una funzione che chiama un'altra funzione che...), l'area di memoria in cui vengono allocati i record di **attivazione deve essere gestita come una pila**

## STACK

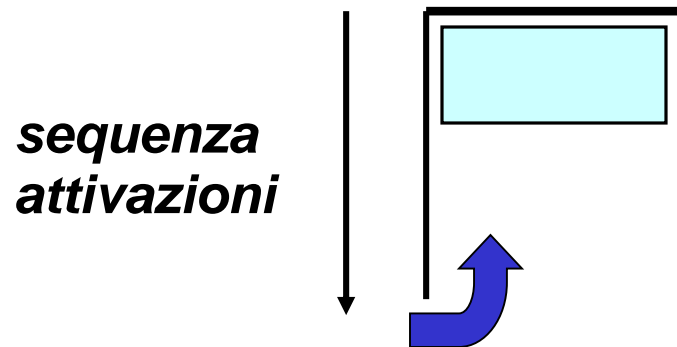
**Una struttura dati gestita con politica LIFO (Last In, First Out - l'ultimo a entrare è il primo a uscire)**



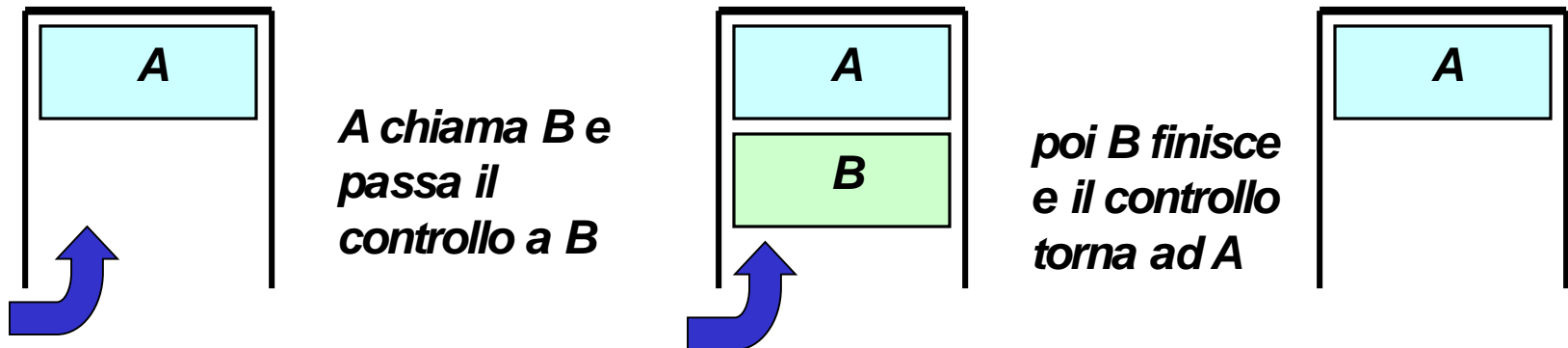


# RECORD DI ATTIVAZIONE

- **Normalmente lo STACK dei record di attivazione si disegna nel modo seguente**



- **Quindi, se la funzione A chiama la funzione B lo stack evolve nel modo seguente**



# RECORD DI ATTIVAZIONE

---

**Il valore di ritorno** calcolato dalla funzione può essere *restituito al cliente* in due modi:

- **inserendo un apposito “slot” nel record di attivazione**
  - il cliente deve copiarsi il risultato da qualche parte *prima* che il record venga distrutto
- **tramite un registro della CPU**
  - soluzione più semplice ed efficiente, privilegiata ovunque possibile.

# ESEMPIO DI CHIAMATE ANNIDATE

---

## Programma:

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

## Sequenza chiamate:

S.O. → main → P() → Q() → R()

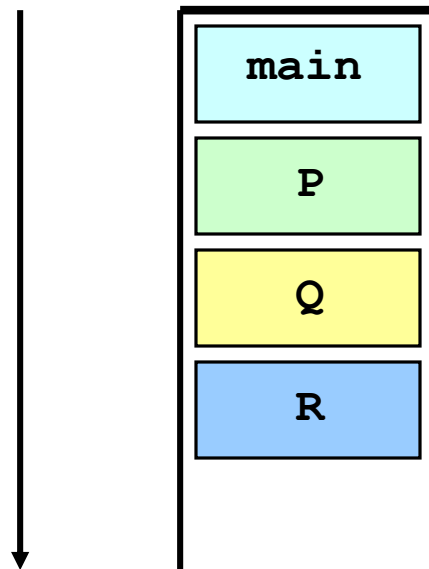
# ESEMPIO DI CHIAMATE ANNIDATE

---

**Sequenza chiamate:**

`S.O. → main → P () → Q () → R ()`

*sequenza  
attivazioni*



# REALIZZARE IL PASSAGGIO PER RIFERIMENTO IN C

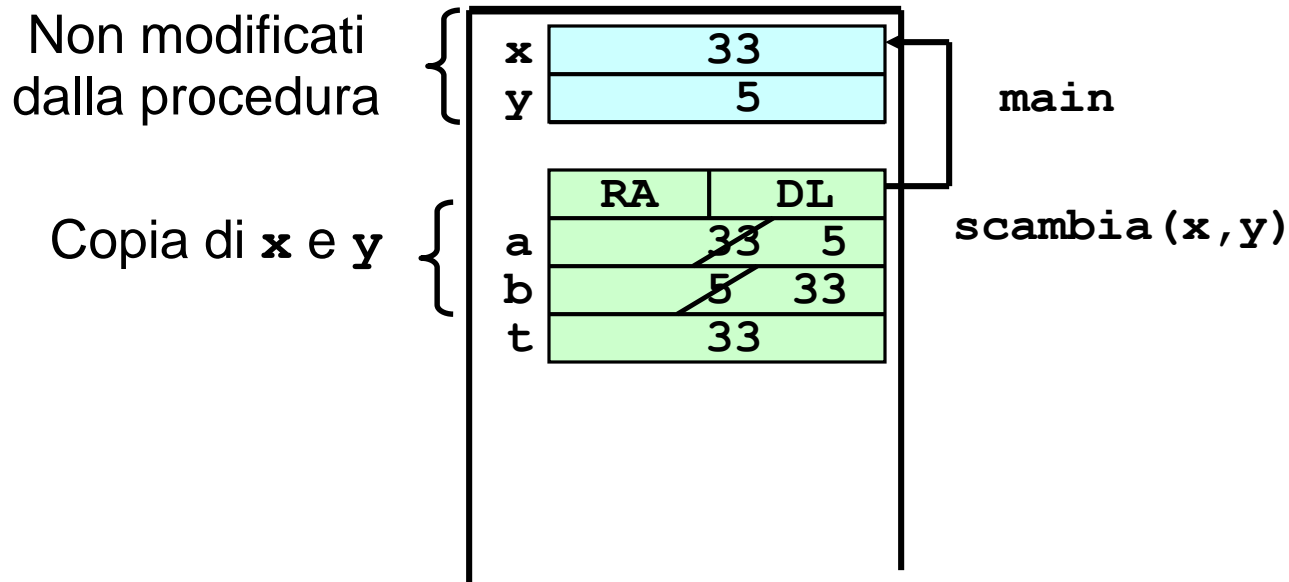
---

```
void scambia(int* a, int* b) {  
    int t;  
    t = *a;  *a = *b;  *b = t;  
}
```

```
void main() {  
    int y = 5, x = 33;  
    scambia(&x, &y);  
    printf("%d %d", x, y);  
}
```

# ESEMPIO: RECORD DI ATTIVAZIONE

Caso del passaggio *per valore* (se avessimo avuto `scambia(int a, int b)`):



# ESEMPIO: RECORD DI ATTIVAZIONE

Invece, nel caso del passaggio *per indirizzo*:

