



Politecnico di Milano
Facoltà di Ingegneria dell'Informazione
Informatica 3
Proff. Ghezzi, Lanzi, Matera e Morzenti
Appello del 18 Luglio 2005
Recupero I Parte

COGNOME E NOME (IN STAMPATELLO)

MATRICOLA

Risolvere i seguenti esercizi, scrivendo
le risposte ed eventuali tracce di
soluzione negli spazi disponibili.
Non consegnare altri fogli.

Spazio riservato ai docenti

--	--	--	--	--

Esercizio 1.

Sia T una classe e ST una sua sottoclasse. In un ipotetico linguaggio L le variabili siano solo di tipo automatico, allocate nello stack. Si supponga anche che L consenta *assegnamenti polimorfi*. Ad esempio:

```
T a; ST b;  
.  
.  
.  
a = b;
```

Spiegare quali vincoli L dovrà imporre sulle definizioni di sottoclasse affinché possano coesistere polimorfismo e allocazione sullo stack.

Risposta:

Il compilatore allocherà lo spazio per la variabile a in base al suo tipo statico (T). Gli oggetti di tipo dinamico ST che potranno essere assegnati ad a non potranno occupare più memoria di quella allocata dal compilatore. Pertanto una sottoclasse non deve poter aggiungere nuovi attributi (variabili). Potrà solo aggiungere nuovi metodi e/o ridefinirne alcuni.

Esercizio 2.

Dato il seguente codice Java:

```
Class Confronto
{
    public static void main (String[] args)
    {
        String strA;
        String strB;

        strA = new String("Una stringa");
        strB = new String("Una stringa");

        if ( strA == strB )
            System.out.println("Stringhe uguali.");
    }
}
```

- Scrivere l'output generato, fornendo una breve spiegazione.
- Evidenziare eventuali problemi legati all'uso dell'operatore "==" per il confronto di uguaglianza tra oggetti e illustrare brevemente possibili soluzioni.

Risposta:

Il programma non stampa alcun messaggio. Nonostante i due oggetti `strA` e `strB` abbiano valori equivalenti, il loro confronto restituisce valore `false`. Il confronto viene infatti effettuato tra i soli riferimenti, e `strA` e `strB` memorizzano riferimenti a oggetti diversi.

L'operatore "`=`" esegue quindi il confronto tra riferimenti ad oggetti, e non tra "valori profondi". Nel caso in cui sia necessario il confronto tra valori, è per esempio possibile utilizzare il metodo `equals()`, disponibile per la classe `Object`, opportunamente ridefinito per effettuare anche il confronto tra valori.

Esercizio 3.

Quesito 1.

Si consideri il seguente frammento (incompleto) di programma in un ipotetico linguaggio C-like, che però consente il passaggio di funzioni come parametri di funzioni:

```
typedef
    struct {
        float b[5];
        int a;
    } T;

int z;

void h (function p) {
    int c;
    c = p(z); (**)
    . . .
}

void f (T x) {
    int c;
    int g (int k){
        c = . . .; (**)
        h(g); (****)
        . . .
    }
    c = z + x.a (*)
    . . .
    h(g);
}

main()
{
    T y;
    ...
    f(y);
    ...
}
```

Calcolare le coppie <distanza, offset> per c , z e $x.a$ in (*) e c in (**). Si assuma che nei record di attivazione le variabili siano allocate a partire da offset 3 (a offset 0 sia memorizzato il link dinamico, a offset 1 il link statico e a offset 2 l'indirizzo dell'istruzione di ritorno).

Risposta:

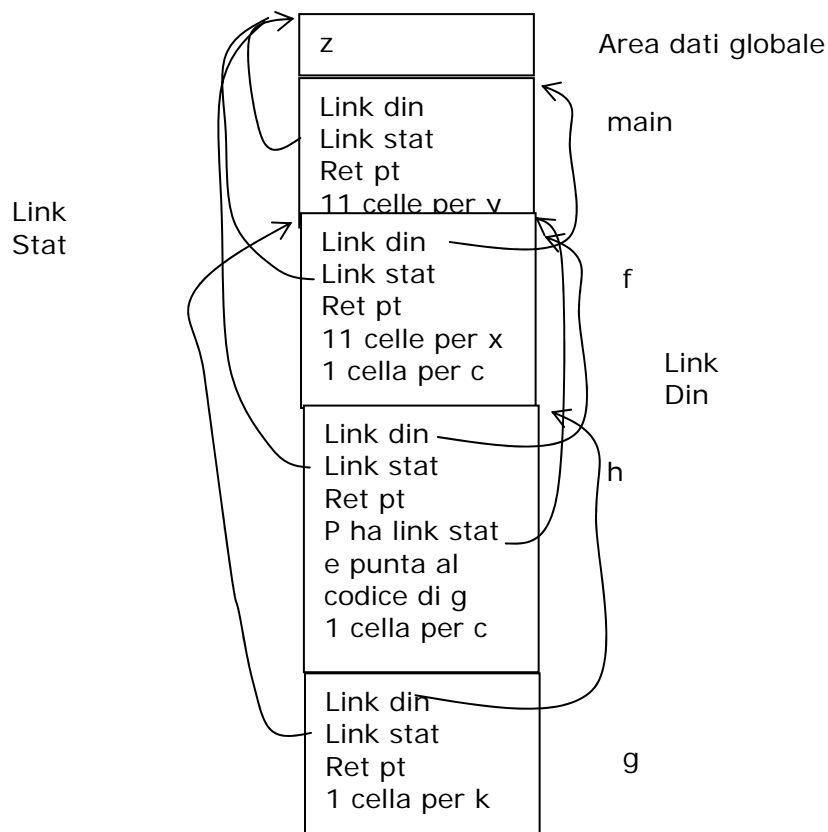
Assumo che gli interi occupino 1 parola e i float occupino due parole di memoria. Assumo che le variabili locali corrispondenti ai parametri formali siano i primi elementi memorizzati nel record di attivazione di una funzione e assumo che il link statico all'area dati globale punti alla prima variabile globale.

In (*): c <0,14> z <1, 0> $x.a$ <0, 13>

In (**) c <1, 14>

Quesito 2.

Risposta:



Esercizio 3 (continua).

Quesito 3.

Si continui l'esecuzione precedente con la chiamata $h(g)$ in $(****)$. Come nel precedente quesito, si illustri dettagliatamente la sequenza dei record di attivazione e i relativi link statici e dinamici dopo che h in $(****)$ chiama $p(z)$.

Risposta:

