Matricola:		
Nome:		
Coanome:		

# ESAME Programmazione Avanzata e Parallela

10 luglio 2024

L'esame consiste di 10 domande a risposta multipla sugli argomenti del corso. Ogni domanda può ricevere un punteggio massimo di *tre* punti. Affinché una risposta sia considerata valida la scelta *deve essere motivata*. Una risposta errata o non motivata riceverà *zero* punti.

## Domanda 1

Si supponga di avere il seguente makefile:

all: main

main: A.o B.o C.o D.o
gcc \$^-o main

%.o: %.c
gcc -c \$< -o \$@

Se, dopo aver precedentemente invocato make viene modificato il file A.c, alla successiva invocazione di make quali comandi saranno eseguiti

servirà innanzitutto aggiornare A.o e dopodiché ricorsivamente si risolverà la dipendenza di main da A.o dunque in ordine gcc -c A.c -o A-o e poi gcc A.o B.o C.o D.o -main

Si supponga di avere questo frammento di codice C:

### Frammento 1

```
for (int i = 0; i < n; i++) {
   for (int j = 0; j < n; j++) {
     for (int k = 0; k < n; k++) {
        s += v[???]
     }
}</pre>
```

e si assuma di avere variabili s,  $\, {\bf v} \,$  definite e del tipo corretto. La variabile  ${\bf v} \,$  punta a un vettore di  $n^3$  elementi.

Quale delle seguenti espressioni da sostituire a ??? ci aspettiamo porti le migliori prestazioni?

Essendo un vettore in memoria è allocato in maniera contigua. Se io quindi accedo ogni volta a v[k\*n\*n + ...] ad ogni passo farò salti di dimensione n\*n, il che non sfrutta la località spaziale. Questa viene sfruttata invece accedendo a v[i\*n\*n + ...]. Qui di nuovo devo scegliere tra un salto di dimensione n (con v[i\*n\*n + k\*n + j]) o un salto di dimensione 1 (con v[i\*n\*n + j\*n + k]) e dunque scelgo la seconda opzione

#### Domanda 3

Date le tre seguenti strutture dati:

- A Lista concatenata
- B Array
- C Lista concatenata "srotolata" in cui ogni nodo contiene fino a k>1 elementi

si mettano in ordine crescente rispetto a quanto traggono beneficio dall'uso della cache nel caso sia necessario scorrere *in ordine* gli elementi in esse contenuti.

Nota: l'ordine è dalla struttura dati che tra maggior beneficio a quella che ne trae di meno.

□ABC	□ACB
⊠BCA	□СВА

L'Array sfrutta sempre al massimo la località di memoria per costruzione (non deve mai sprecare spazio con eventuali puntatori a nodi successivi). La lista concatenata srotolata è meglio di una lista concatenata normale in quanto sfrutta di più la località di memoria ma poiché deve tenere i puntatori ai nodi successivi è meno efficiente dell'array.

Le operazioni di prefetching esplicite (usand aiutare a mitigare gli effetti di:	o e.g., intrinsics fornite dal compilatore) posso
☐ Branch non predetti correttamente	L'accesso a indirizzi di memoria il cui valore potrebbe non essere in cache
☐ Gli structural hazard	Accessi a memoria che potrebbero generare race conditions
Tramite il builtin prefetch possiamo effet memoria da caricare in anticipo in cache	
Domanda 5	
Quale delle seguenti affermazioni sulle operazi	zioni di input/output è corretta?
Se usiamo fseek per muoverci alla fine del file dobbiamo necessariamente leggere tutto il contenuto del file	
☑ fseek può avere un offset negativo	getc e putc lavorano solamente su file che sono stati mappati in memoria con mmap
siamo e dunque potremmo dover eseguir	mmo dover tornare indietro dal punto in cui re un seek relativo alla posizione corrente
in negativo	

#pragma omp single

count8 += c;

```
Dato il seguente codice C facente uso di OpenMP:
```

```
#include < stdlib . h>
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
int * random_int_vector(int n) { /* ... */ }
int main(int argc, int * argv[])
  const int n = 1000;
  int * v = random_int_vector(n);
  int count8 = 0;
#pragma omp parallel
    int c = 0;
#pragma omp for nowait
    for (int i = 0; i < n; i++) {
      c += (v[i] == 8);
    /* TODO */
  printf("%d\n", count8);
  return 0;
Si supponga che la funzione random_int_vector sia correttamente definita.
Al posto del commento /* TODO */ cosa è necessario inserire perché il codice funzioni
correttamente?
\square count8 += c;
                                      □ nulla
```

Se vogliamo sommare in count8 le somme parziali presenti in c avremo bisogno che tramite una sessione critica (eseguita con critical) ogni thread separatamente acceda a count8 e ci sommi il proprio valore locale della somma parziale c

#pragma omp critical

count8 += c;

```
Dato il seguente codice Python:
class A:
    def f(self):
        print("A")
class B(A):
    def f(self):
        print("B")
class C(A):
    pass
class D(A):
    def g(self, x):
        super().f()
        x.f()
x = D()
y = B()
z = C()
x.g(y)
x.g(z)
cosa viene stampato a schermo?
\Box A B A B
                                   MABAA
\square A B A C
```

Chiamato x.g(y) per prima cosa si invoca f definito in A, e dunque print A. poi f definito in B (poiché y è istanza di B) e dunque print B. poi abbiamo x.g(z), dunque di nuovo f definito in A, e di nuovo print A, e poi f definito in C (poiché z è istanza di C) ma in tal caso in C non è ridefinita f, la quale dunque viene presa da A (super classe di C) e dunque di nuovo print A. A B A A

```
Dato il seguente codice Python:
def f(n):
      def g(x):
           return lambda y: 3*x + 2*y
      xs = []
      for i in range(n):
           xs.append(g(i))
      return xs
res = []
for func in f(5):
      res.append(func(3))
Quale è il valore finale di res?
                                                   [<function f.<locals>.g at
                                                \square 0x1012f3490,<function f.<locals>.g
☐ Il codice non è sintatticamente corretto
                                                   at 0x1012f3490, ...]
⊠ [6, 9, 12, 15, 18]
                                                \square [9, 11, 13, 15, 17]
f ritorna una lista del tipo : [lambda y:2*y, lambda y : 3 + 2*y ... lambda y : 3*(n-1) + 2*y ] dunque ne deriva che in res otteniamo 6, 3 + 6, 6 + 6, 9 + 6, 12 + 6
```

# Domanda 9

```
Dato il seguente codice Python:
```

```
def deco(n):
    def g(func):
        def f(*args):
            x = func(*args)
            return x**n
        return f
    return g
@deco(3)
def h(x, y):
    return x + 2*y + 1
Quale è il valore ritornato da h(2,1)?
```

$\square$ II codice ritorna una closure	☑ 125	
□ 5	□ Il codice non è sintatticamente corretto	
Abbiamo che g prende h come parametro dunque poi f calcola h(2, 1) ed ottiene 5.  Dopodiché entra in gioco il decoratore che prende g ed eleva il valore alla n, in questo caso 3 ed otteniamo 5^3 ergo 125		
Domanda 10		
Dato il seguente codice Python:		
<pre>def g(n):     for i in range(2, n):         if i % 7 == 0:             yield i</pre>		
<pre>for i in g(40):     print(i)</pre>		
Quali sono i valori stampati a schermo?		
$\begin{tabular}{ll} & < generator object g at 0x104907bc0 > \\ & ripetuto 40 volte \end{tabular}$	☐ Il codice genera una eccezione in quanto non è chiamato next sull'iteratore	
⊠ 7 14 21 28 35	□ 2 3 4 5 39	
g(40) genera effettivamente la successione 7, 14, 21, 28, 35 e dunque poi i itera su questa		