Laboratorio di Sistemi Operativi - A.A. 2020/2021 - Totale e 1° Parziale del 28/01/2021

| Cognome: Salvi | Nome: Lorenzo | |
|-----------------------|----------------------------------|--|
| Matricola: 242387 | Anno immatricolazione: 2015/2016 | |
| ☐ 1° Parziale (40min) | ☐ Totale 6 CFU (1h) | |
| ESERCIZI dal 1 al 7 | ESERCIZI dal 1 al 10 | |

PROPEDEUTICITÀ: lo studente è consapevole che NON PUÒ SOSTENERE questo esame SE NON SI È SUPERATO l'esame di "Laboratorio di Programmazione di Sistema - LPS" (precedentemente "Laboratorio di Architettura degli Elaboratori - LAE")

- ☐ Lo studente dichiara di aver già superato l'esame di LPS (LAE).
- □ Lo studente dichiara di voler sostenere questo esame CON RISERVA SUL SUPERAMENTO DI LPS IN UNO DEGLI APPELLI DELLA SESSIONE CORRENTE. Lo studente è consapevole che PERDERA' IL VOTO DI QUESTO ESAME SE NON SUPERERA' LPS IN UNO DEGLI APPELLI DELLA SESSIONE CORRENTE.
- Domande a risposta multipla → 2 punti per ciascuna risposta esatta, -1 punti per ciascuna risposta errata, 0
 punti per ogni risposta omessa. Le domande a risposta multipla possono avere una e una sola risposta esatta.
- Per indicare la risposta scelta cambiare il colore del testo in rosso, oppure sottolineare, oppure evidenziare.
 - 1. Indicare quale dei seguenti comandi consente di modificare i permessi del file "pippo" dalla maschera r-- -w- r-x alla maschera rw- rw- -w
 - a. chmod u+w pippo; chmod a+x pippo
 - b. chmod 642 pippo; chmod g+w pippo
 - c. chmod 642 pippo; chmod o+r pippo
 - 2. Il comando file ./*e* | while read A B; do echo §A §B; done stampa:
 - a. il nome seguito dal tipo di tutti i file contenuti nelle directory i cui nomi iniziano con "*e"
 - b. il solo tipo di tutti i file nella directory corrente i cui nomi iniziano con "e*"
 - c. il nome seguito dal tipo di tutti i file nella directory corrente i cui nomi finiscono con "e"
 - 3. Il comando chmod -N *
 - a. stampa la lista di permessi Nulli (non validi) associati al file <some file>
 - b. rimuove l'Access Control List associata a tutti i file nella directory corrente
 - c. rimuove l'Access Control List associata al file <some file>
 - 4. Il comando chmod -a# 1 "./deny/pluto/pippo"
 - a. cancella la entry ACL con indice 1 al file ./deny/pluto/pippo
 - b. cambia la entry ACL per togliere i permessi di scrittura all'utente pluto e darli all'utente pippo
 - c. aggiunge una entry ACL al file pippo per revocare il permesso di scrittura all'utente pluto
 - 5. Scrivere nella sola riga in basso a destra cosa stampa il comando es5.sh 5

```
echo $res
}

res=$(myfunction $1)
echo $res
```

6. Scrivere <u>nella riga sotto</u> un esempio di regola che un Makefile può contenere per evitare conflitti con un file avente lo stesso nome

Rm -f obj/*.o *~ core ./include/*~

Part 4.1 pag. 39

7. Sapendo che la funzione "preprocessing ()" cancella ogni occorrenza di "<" e sostituisce ogni occorrenza di ">" e "/" con ":" scrivere nelle tre righe sotto cosa stampa il comando ./es7.sh es7.xml

| es7.sh | es7.xml |
|--|--|
| <pre>#!/bin/bash xmlgetnext () { local IFS=';' read TAG VALUE TAG }</pre> | <pre><data>topolino 4</data> <data>minnie 16</data> <data>pluto 2</data></pre> |
| pre_processing () { | |
| <pre>cat \$1 pre_processing sed s/top/min/g while xmlgetnext; do echo "\$TAG \$((++CONT)) :: \$VALUE" done</pre> | |

data 1 :: minolino 4 data 2 :: minnie 16 data 3 :: pluto 2

8. Scrivere nelle due righe sotto, quali sono le sotto fasi della fase di compilazione C studiate in classe

Part 4.1 pag. 7 e 8

Parsing e Analisi Semantica

Generazione del codice e Ottimizzazione

9. Scrivere nelle righe sotto, come viene interpretato il valore del parametro pid dalla funzione waitpid()

Se pid == 1 la funzione aspetta il figlio avente pid = 1

Part 4.2.2 pag. 77

Se pid > 0 la funzione aspetta il figlio avente process ID uguale al valore di pid

Se pid == 0 la funzione aspetta qualsiasi figlio avente process group ID uguale a quello del processo chiamato

Se pid < -1 la funzione aspetta qualsiasi figlio cui process group id è uguale al valore assoluto di pid

Se pid == -1 la funziona aspetta ogni processo figlio. In questo aspetto, waitpid è l'equivalente di wait

10. Scrivere <u>nelle righe sotto</u> (non usare tutte le righe) cosa, <u>molto probabilmente</u>, stampa il seguente programma sapendo che alla fine (long)tret1 vale 21 e (long)tret2 vale 701408733 (N.B.: oltre 700 milioni!)

```
#include ...
long job(int i)
  if (i < 0) return -1;
  if (i == 0) return 0;
  else if (i == 1) return 1;
  else return job(i-1) + job(i-2);
void *
thr job(void *arg)
    long res = job((int)arg);
printf("Job done! res: %ld\n", res);
     return((void *)res);
}
int
main(void)
{
                       err;
     pthread t tid1, tid2;
                *tret1, *tret2;
     err = pthread create(&tid1, NULL, thr job, (void *)44);
     if (err != 0)
          err exit(err, "can't create thread 1");
    err = pthread create(&tid2, NULL, thr job, (void *)8);
     if (err != 0)
          err exit(err, "can't create thread 2");
    err = pthread_join(tid1, &tret1);
     if (<u>err !</u>= 0)
          err_exit(err, "can't join with thread 1");
    printf("First thread joined!\n");
    err = pthread join(tid2, &tret2);
     if (<u>err !</u>= 0)
          err exit(err, "can't join with thread 2");
    printf("Second thread joined!\n");
    printf("Final result %ld\n", (long)tret1 + (long)tret2);
    exit(0);
}
       Job done! res: 701408733
       First thread joined!
       Job done! res: 21
       Second thread joined!
       Final result 701408754
```