SISTEMI OPERATIVI e LABORATORIO DI SISTEMI OPERATIVI (A.A. 12-13) – 12 FEBBRAIO 2014

IMPORTANTE:

- 1) Fare il login sui sistemi in modalità Linux usando il proprio **username** e **password**, attivare syncexam.sh e passare in modalità testuale.
- 2) I file prodotti devono essere collocati in un **sottodirettorio** (che deve essere nella directory studente_XXX) che deve essere creato e avere nome **ESAME12Feb14_1_01.** FARE ATTENZIONE AL NOME DEL DIRETTORIO, in particolare alle maiuscole e ai trattini indicati. Verrà penalizzata l'assenza del direttorio con il nome indicato e/o l'assenza dei file nel direttorio specificato, al momento della copia automatica del direttorio e dei file. **ALLA SCADENZA DEL TEMPO A DISPOSIZIONE VERRÀ INFATTI ATTIVATA UNA PROCEDURA AUTOMATICA DI COPIA, PER OGNI STUDENTE DEL TURNO, DEI FILE CONTENUTI NEL DIRETTORIO SPECIFICATO.**
- 3) Il tempo a disposizione per la prova è di **75 MINUTI** per lo svolgimento della sola parte C e di **120 MINUTI** per lo svolgimento di tutto il compito.
- 4) Non è ammesso **nessun tipo di scambio di informazioni** né verbale né elettronico, pena la invalidazione della verifica.
- 5) L'assenza di commenti significativi verrà penalizzata.
- 6) AL TERMINE DELLA PROVA È INDISPENSABILE CONSEGNARE IL TESTO DEL COMPITO (ANCHE IN CASO CHE UNO STUDENTE SI RITIRI): IN CASO CONTRARIO, NON POTRÀ ESSERE EFFETTUATA LA CORREZIONE DEL COMPITO MANCANDO IL TESTO DI RIFERIMENTO.

Esercizio

Si realizzi un programma concorrente per UNIX che deve avere una parte in Bourne Shell e una parte in C.

La <u>parte in Shell</u> deve prevedere **due** parametri che devono essere nomi assoluti di direttori che identificano due gerarchie (**G1** e **G2**) all'interno del file system. Il programma deve cercare (in due fasi successive) nelle gerarchie **Gi** specificate (prima **G1** e poi **G2**) tutti i direttori che contengono almeno **un** file la cui lunghezza in byte sia **pari** e strettamente minore di **510**: si riporti il nome assoluto di tali direttori sullo standard output. <u>Al</u> <u>termine dell'intera esplorazione ricorsiva di G1 e di G2</u>, si deve invocare la parte in C passando come parametri i nomi assoluti di tutti i file trovati (**F1**, **F2**, ... **FN-1**, **FN**), avendo cura di passare **prima quelli trovati** in **G2** e poi quelli trovati in **G1**.

La parte in C accetta un numero variabile N di parametri maggiore o uguale a 2 (da controllare che N sia \geq 2) che rappresentano i nomi assoluti di file F1, F2, ... FN-1, FN (tutti con lunghezza minore di 510, da non controllare). Il processo padre deve generare N processi figli (P0 ... PN-1) e ognuno dei processi figli deve generare un processo nipote (PP0 ... PPN-1): ogni processo figlio Pj e il suo processo nipote PPj costituiscono una coppia che è associata al corrispondente file Fj+1. Ogni processo figlio Pj deve, prima di creare il proprio nipote, creare un file FOutj il cui nome deve risultare dalla concatenazione della stringa "inverso" e della stringa corrispondente a j (numero d'ordine di creazione del processo figlio). Una volta creato il processo nipote, ogni figlio Pj e ogni nipote PPj devono leggere, dal loro file associato Fj+1, metà del file un carattere alla volta in senso inverso e tali caratteri devono essere scritti sul file FOut seguendo un precisa regola: la regola è che il processo nipote PPi deve leggere un carattere alla volta partendo dalla fine del file Fi+1 fino alla metà del file e dopo ogni lettura deve scrivere il carattere letto sul file FOutj; quindi, il processo nipote PPj deve comunicare al processo figlio Pj che può iniziare la lettura della sua metà e perciò il processo figlio Pj deve leggere un carattere alla volta partendo dalla metà - 1 del file fino all'inizio del file e dopo ogni lettura deve scrivere il carattere letto sul file FOutj; alla fine, il processo figlio Pj deve comunicare al processo padre che la scrittura sul file **FOut** è terminata¹. Il padre ha il compito di stampare su standard output, rispettando l'ordine dei file (**F1**, F2, ... FN), il contenuto dei file FOuti avendo cura di stampare anche il nome del file FOuti su una linea separata. Al termine, ogni processo nipote PPj deve ritornare al figlio Pj il numero di caratteri letti/scritti e la stessa cosa deve fare il processo figlio Pi al padre. Il padre, dopo che i figli sono terminati, deve stampare, su figlio ogni corrispondente standard output, i PID di con il valore ritornato.

¹ Se si vuole per la sincronizzazione fra nipote-figlio e figlio-padre si possono usare i segnali.