

Lookup database with barrier

Creare un programma `lookup-database-with-barrier.c` in linguaggio C che accetti invocazioni sulla riga di comando del tipo:

```
lookup-database-with-barrier <db-file-1> <db-file-2> <...> <db-file-n> <query-file-1> <query-file-2> <...> <query-file-n>
```

Il programma dovrà fondamentalmente leggere n file *database* con coppie del tipo (*nome*, *valore*) e ricercare al loro interno i nomi che compaiono nei file di query.

Ciascun file *database* è un file testuale in cui ogni riga ha la struttura "*nome:valore*" dove *nome* può contenere degli spazi e/o altri simboli e *valore* è un numero intero. I file di *query* sono file testuali con un nome per ogni riga. Per una maggiore comprensione, vedere i file d'esempio allegati.

Il programma, una volta avviato, creerà $n+1$ thread che si coordineranno utilizzando una barriera ed eventuali strumenti di sincronizzazione aggiuntivi (a scelta dello studente).

I primi n thread, che denoteremo con DB-IN, si occuperanno di leggere i file i , caricarli in memoria centrale e ricercare, al loro interno, le chiavi presenti nei file i (non necessariamente presenti nel file $db-file-i$). L'ultimo thread, che denoteremo con C, si occuperà di memorizzare e visualizzare delle statistiche sulle query effettuate dai thread DB-IN.

Il programma dovrà prevedere almeno due strutture dati:

- `shared_db`: struttura dati condivisa tra i thread di tipo DB-IN; questa dovrà contenere:
 - o una struttura dati dinamica, a scelta, implementata dallo studente; qui il prof usa una hash table
 - o una barriera;
 - o altri elementi ritenuti utili/necessari.
- `shared_c`: struttura dati condivisa tra i thread DB-IN e il thread C; questa dovrà contenere:
 - o una terna (*thread_n*, *nome*, *valore*)
 - o altri elementi ritenuti utili/necessari.

Il programma dovrà prevedere due fasi:

- Fase di caricamento: ciascun thread DB-IN- i , leggerà il file i e ne caricherà il contenuto all'interno della struttura dati dinamica presente in `shared_db`; i thread dovranno coordinarsi per segnalare la fine di questa fase utilizzando una barriera;
- Fase di ricerca: ciascun thread DB-IN- i leggerà il file i riga per riga e, di volta in volta, effettuerà una ricerca all'interno della struttura dati; se riscontrato un match (di tipo *case sensitive*), inserirà all'interno della struttura dati `shared_c` la terna (*thread_n*, *nome*, *valore*), risvegliando opportunamente il thread C; seguono le specifiche della terna sopra citata:
 - o *thread_n* rappresenta un identificatore del thread
 - o *nome*: rappresenta la chiave cercata
 - o *valore*: rappresenta il valore associato al *nome*

Il thread C manterrà in memoria un array di contatori di dimensione pari a n e che conterrà, in ciascuna posizione i , la somma dei valori ottenuti dalle ricerche effettuate dal thread DB-IN- i .

In tutte le fasi, C dovrà rimanere in attesa di nuove terne da "consumare" (in `shared_c`). Estratta una nuova terna, il thread C aggiornerà le statistiche presenti nell'array di contatori, incrementando il $thread_n$ -esimo elemento dell'array.

Il programma, al termine dei lavori, dovrà terminare visualizzando le statistiche totali note al thread C e deallocando tutte le strutture dati utilizzate.

per questo la variabile `done` verrà impostata a zero ogni volta che estrae una terna di `thread_n`, nome valore