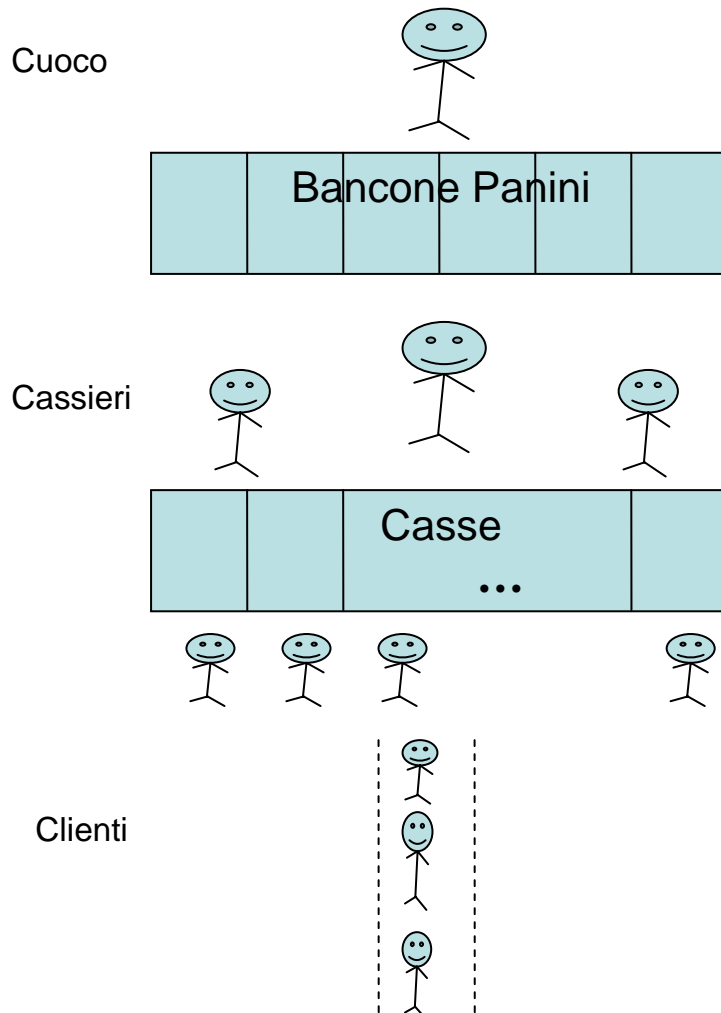


Esercizio N. 1

La paninoteca “McHammer” necessita di un metodo per lo smaltimento dei propri ordini secondo lo schema di figura:



La paninoteca funziona in base alla presenza di 4 tipi di entità:

Paninoteca. E' composta da due sotto-strutture dati:

1. Le **casce** (CS), dove è possibile ordinare un certo numero di panini. Ogni **ordine** è un insieme di **elementi** <tipologia, quantità>, che rappresentano il numero di panini richiesti di un certo tipo (tra quelli offerti dalla paninoteca). La paninoteca dispone di un'unica fila di accesso alle casce. Un cliente effettua un ordine presso le casce attraverso il metodo `putOrdine(O)` (O rappresenta l'ordine del cliente costituito da un insieme di elementi <tipologia, quantità>). Il metodo `putOrdine` occupa la prima cassa disponibile, sottopone l'ordine al cassiere e termina quando l'ordine è stato **COMPLETAMENTE SERVITO CON I PRODOTTI RICHIESTI**. Inoltre il metodo `putOrdine` deve bloccare il thread che lo invoca se non ci sono casce disponibili.

Un cassiere preleva un ordine mediante il metodo `getOrdine(C,O)`. Il metodo `getOrdine` deve bloccare il thread chiamante se non ci sono ordini da servire. Il valore C è passato per riferimento e ritorna il numero della cassa da cui è stato prelevato l'ordine.

Infine il cassiere serve il cliente mediante l'invocazione del metodo `putOrdinazione(C)` (`C` rappresenta la cassa servita). Il metodo `putOrdinazione(C)` libera la cassa e sblocca il cliente in attesa.

2. Il **bancone dei panini** (BP), di dimensione `P` (la paninoteca offre `P` differenti tipologie di panini), dove il cuoco deposita i panini appena preparati. I panini vengono depositati dall'**unico** cuoco mediante il metodo `putPanini(T,N)` che colloca sul bancone `N` panini di tipo `T` (si assuma illimitata la capacità del bancone dei panini).

I panini vengono prelevati dai cassieri attraverso invocazioni successive del metodo `getPanini(T,N)` (preleva `N` panini di tipo `T` da BP), fino a costituire l'ordine richiesto dal cliente. Il metodo `getPanini` si blocca nel caso in cui il bancone non contenga il numero di panini richiesti (ad esempio se ci sono 2 panini di tipo `T` e al cassiere ne servono 5, il cassiere si blocca senza prelevare nessun panino, in attesa che ce ne siano almeno 5).

Cliente. Il cliente è un tipo di thread il cui ciclo di vita è il seguente:

- a) Inattività. Il cliente non fa nulla di particolare;
- b) Sottomissione ordine. Il cliente genera un ordine e lo sottomette alla paninoteca eseguendo `putOrdine(O)`, il cliente rimane in attesa finché non viene servito;
- c) Attesa non bloccante. Il cliente consuma i panini ordinati, il tempo di attesa non bloccante deve essere simulato in maniera casuale, ma ragionevolmente proporzionale al numero di panini ordinati;
- d) Ritorno al punto a.

Cassiere. Il cassiere è un tipo di thread con il seguente ciclo di vita:

- a) Prelievo di un ordine dalle casse `CS`, eseguendo `getOrdine`. Si blocca nel caso non ci siano ordini disponibili in `CS`.
- b) Elaborazione dell'ordine, il cassiere preleva i panini dal bancone BP, mediante una sequenza di chiamate di `getPanini`.
- c) Erogazione dell'ordine, il cassiere consegna i panini al cliente, eseguendo `putOrdinazione`.
- d) Ritorno al punto a.

Cuoco. Il cuoco è un tipo di thread che ad intervalli di tempo regolari produce un certo numero di panini di un certo tipo e li colloca sul bancone BP mediante il metodo `putPanini`.

Si progettino le classi `Paninoteca`, `Cliente`, `Cassiere`, `Cuoco`, nonché un programma `main` che avvii la paninoteca McHammer, con `C` clienti, `K` casse/cassieri e 1 cuoco.

La soluzione proposta dallo studente dovrebbe garantire (in rigoroso ordine di priorità)

1. Accesso in mutua esclusione alle strutture dati della paninoteca;
2. Prevenzione di qualsiasi possibile situazione di deadlock;
3. Prevenzione di possibili situazioni di starvation;
4. Utilizzo ottimale delle risorse/scelta delle strutture dati adeguate.

E' possibile l'uso di qualsiasi tipo di appunti o libro di testo.

Esercizio N. 2

E' Dato il seguente frammento di FAT:

Settore	Settore Successivo
310	318
311	315
312	314
313	317
314	<EOF>
315	316
316	<EOF>
317	311
318	312
319	320
320	310
...	

Assumendo che i file A e B iniziano rispettivamente nel blocco 319 e 313, e che i blocchi abbiano dimensione 4KB, calcolare il blocco corrispondente ai seguenti offset (espressi in byte) nei file A e B:

1. 11260 file A
2. 20480 file A
3. 4095 file A
4. 6144 file B
5. 12288 file B
6. 16384 file B