

- Una tribù di  $N$  selvaggi mangia in comune da una pentola che può contenere fino ad  $M$  porzioni di stufato, si assume che inizialmente la pentola sia piena. Quando un selvaggio ha fame controlla la pentola: se non ci sono porzioni, sveglia il cuoco ed attende che questo abbia riempito di nuovo la pentola; se la pentola contiene almeno una porzione, se ne appropria. Il cuoco controlla che ci siano delle porzioni e, se ci sono, si addormenta, altrimenti cuoce  $M$  porzioni e le mette nella pentola.
- Utilizzare le system call POSIX per la gestione di semafori (`sem_init`, `sem_wait` e `sem_post`) e le funzioni della libreria `pthread` per la gestione dei thread

- Il comportamento del selvaggio e del cuoco senza sincronizzazione è il seguente:

Cuoco:

Loop

- Riempi Pentola

End

Selvaggio:

Loop

- Pensa

- Prendi porzione da  
Pentola

- Mangia

end

- I vincoli di sincronizzazione sono:
  - I selvaggi non possono servirsi se la pentola è vuota
  - Il cuoco può riempire la pentola solo se è vuota
- La soluzione usa le primitive classiche dei semafori, quindi escludendo:
  - molteplici operazioni su semafori atomiche (System V)
  - letture del valore del semaforo (System V)

- Le variabili da usare sono:
  - Intero Porzioni: tiene traccia del numero di porzioni ancora in pentola
  - Semaforo Mutex: per accedere alla variabile Porzioni
  - Semaforo Vuoto: indica pentola vuota
  - Semaforo Pieno: indica pentola piena

```

Cuoco ()
{
    while (1) {
        down (vuoto)
        <riempi pentola>
        up (pieno)
    }
}

```

```

Selvaggio ()
{
    for (i=0; i<NGIRI; i++) {
        <pensa>
        ...
        if (porzioni==0) {
            ...
        }
        porzioni--
        ...
        <mangia porzione>
    }
}

```