

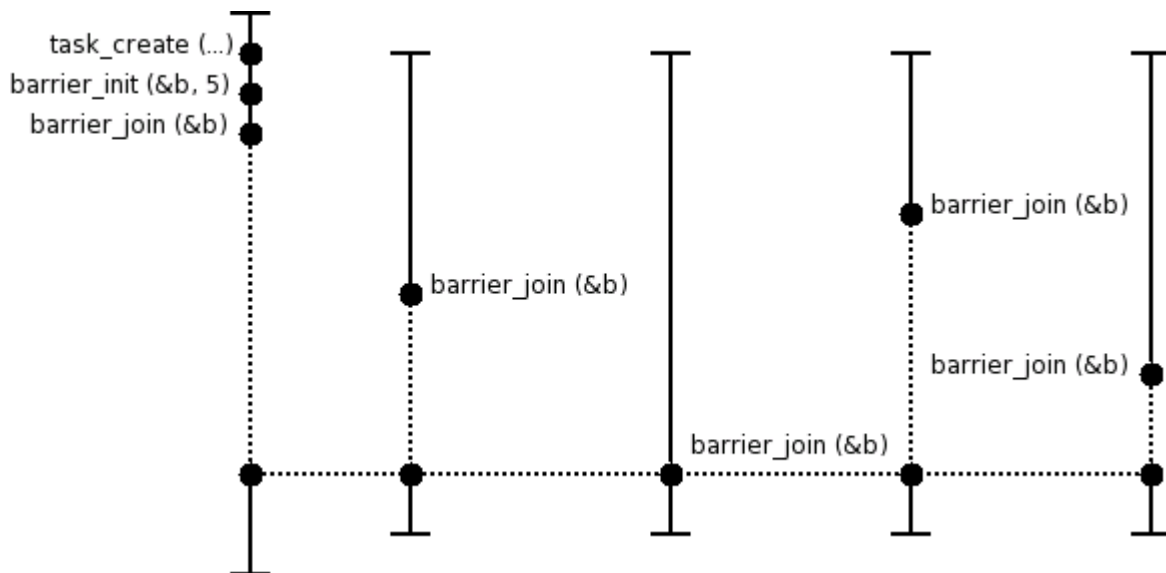
```
typedef struct task_t
{
    struct task_t *prev, *next; //
    int id; //
    ucontext_t context; //
    void *stack; //
    struct task_t *parent; //
    enum status_t status; //
    //... (outros campos serão adicionados)
} task_t;
```

Carlos Maziero

## Operador Barreira

O objetivo deste projeto é construir uma primitiva de sincronização entre threads denominada “barreira” (*synchronization barrier* [[http://en.wikipedia.org/wiki/Barrier\\_%28computer\\_science%29](http://en.wikipedia.org/wiki/Barrier_%28computer_science%29)]). Uma barreira permite realizar a sincronização conjunta de N threads, sendo por isso muito utilizada em ambientes de programação paralela e distribuída.

O comportamento de uma barreira é bem simples: a barreira deve ser inicializada com um valor  $N > 0$ . A partir desse momento, cada thread que “chegar à barreira” ficará suspensa até que N threads tenham chegado à barreira. Nesse momento, a barreira é reiniciada e as N threads saem do estado suspenso e voltam para a fila de prontas. O diagrama a seguir ilustra esse comportamento:



As funções a implementar são indicadas a seguir.

### Inicializa uma barreira

```
int barrier_create (barrier_t *b, int N)
```

Inicializa uma barreira indicada por `b` para N tarefas ( $N > 0$ ). Retorna 0 em caso de sucesso ou -1 em caso de erro.

### Chega a uma barreira

```
int barrier_join (barrier_t *b)
```

Permite a uma tarefa indicar que chegou à barreira representada por `b`. Esta chamada é bloqueante caso o limite da barreira ainda não tenha sido atingido. Retorna 0 em caso de sucesso ou -1 em caso de erro (barreira inexistente ou destruída).

### Destrói uma barreira

```
int barrier_destroy (barrier_t *b)
```

Destrói a barreira indicada por `b`, liberando todas as tarefas que eventualmente esperam nela (essas tarefas devem retornar da espera com um código de erro). Retorna 0 em caso de sucesso ou -1 em caso de erro.

## Observações

Sua implementação deverá funcionar com [este código](#) e gerar uma saída similar a [este exemplo](#). Este projeto faz uso da chamada `task_sleep`, que deve estar funcionando corretamente.

Use os semáforos anteriormente implementados ou o controle de preempções para evitar condições de disputa envolvendo as variáveis internas da barreira.

## Outras informações

- Duração estimada: 4 horas.
- Dependências:
  - [Gestão de Tarefas](#)
  - [Dispatcher](#)
  - [Preempção por Tempo](#)
  - [Tarefa Main](#)
  - [Operador Join](#)
  - [Sleeping](#)
  - [Semáforos](#)

---

so/operador\_barreira.txt · Última modificação: 2015/04/07 08:54 por maziero