Trabalho Prático I: Biblioteca de Threads Compact Threads (cthreads)

Cristiano Salla Lunardi - 240508 Gustavo Madeira Santana - 252853

INF01142 - Sistemas Operacionais I N - 2016/2

Prof. Alexandre Carissimi

1 Introdução

Este relatório tem como objetivo descrever o que foi desenvolvido no primeiro trabalho prático da disciplina (INF01142) Sistemas Operacionais I N. A proposta desse trabalho é desenvolver uma biblioteca de threads *Compact Threads*, ou *cthreads*, para manipular threads em execução em um sistema operacional.

 ${\cal O}$ desenvolvimento foi feito na linguagem ${\cal C}$ e usando uma máquina virtual em ambiente GNU/LINUX.

2 Biblioteca Compact Threads

A biblioteca, implementada fundamentalmente no arquivo *cthread.c*, possui todas funções requeridas para manipular as threads ¹, também possuí funções auxiliares como a função *cscheduler* que faz o sorteio da thread que entrará em

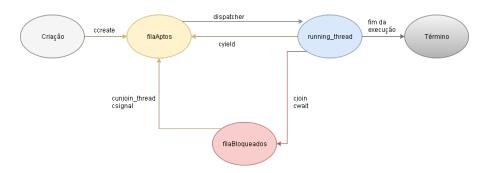


Figure 1: Diagrama de estados da biblioteca cthreads

execução e a função *init_cthreads*, que cuida da inicialização das estruturas de dados usadas pela biblioteca, bem como inicialização do scheduler e da thread para a função main.

O funcionamento de cada função será destacado nas seções seguintes.

2.1 Função ccreate

Principal função da biblioteca, *ccreate* é usada para criar threads e associa-lá a uma função. Recebe como parâmetros uma função e um argumento e retorna o *tid* da thread criada.

```
TCB_t **cthread = malloc(sizeof(TCB_t));
cthread->tid = thread_count; thread_count++;
cthread->state = PROCST_CRIACAO;
cthread->ticket = ticket_gen();
getcontext(&cthread->context);
cthread->context.uc_link = &scheduler;
cthread->context.uc_stack.ss_sp = malloc(SIGSTKSZ);
cthread->context.uc_stack.ss_size = SIGSTKSZ;
```

Figure 2: Criação e definição do contexto de uma nova thread

Para criação da thread, é realizado uma alocação na memória para o TCB, e alguns dados são inicializados. A thread receberá uma tid, valor inteiro que é incrementado a cada criação. Seu estado durante a criação é 0^2 . Para criar o contexto da thread, inicialmente é feito uso da função getcontext para ter o modelo pronto, depois então é definido que ao fim da execução da thread, o contexto a ser carregado deve ser o do scheduler, através do uc_link . Também é feita uma alocação de memória para a pilha que será usada pelo contexto, através da ss_sp e ss_size .

Por fim, ao ser inserido na fila de aptos, seu estado é alterado para 1^3 e a criação está completa.

2.2 Função cyield

Para "passar a vez" voluntariamente, onde a thread retorna para a fila de aptos após ceder voluntariamente sua vez na execução.

A thread que chamou a função *cyield* tem seu estado alterado para *PROCST_APTO* e inserido de volta na fila de aptos. O controle é então passado para o *scheduler*.

2.3 Função cjoin

Usada para bloquear uma thread até que outra thread termine sua execução. Tem como único parâmetro o valor do *tid* da thread que deverá finalizar sua execução. A função que chamou *cjoin* só voltará para a fila de aptos após a thread indicada terminar.

¹ccreate, cyield, cjoin, csem_init, cwait, csignal

 $^{^2}PROCST_CRIACAO$

 $^{^3}PROCST_APTO$

Foi criado uma estrutura auxiliar chamada de *Join Control Block*, ou *JCB*. Neste descritor é armazenado qual thread será bloqueada, e o *tid* da thread que a libera. Existe ainda uma função auxiliar *cunjoin_thread* que cuida do desbloqueio da thread quando a indicada termina sua execução, seu comportamento é descrito em outra seção.

Figure 3: Join Control Block, descritor auxiliar para controlar threads com join

2.4 Função csem_init

Nesta função é inicializado o *semáforo*. Recebe como parâmetros um ponteiro para a struct do semáforo e a quantidade de recursos que este semáforo terá. Para simular um *mutex*, a quantidade de recursos deve ser 1.

Para inicializar o semáforo é criado uma fila, onde será armazenado quais threads estão disputando recursos. Para usar ou liberar um recurso, são usadas as funções *cwait* e *signal*, respectivamente. Seus comportamentos são explicados a seguir

2.5 Função cwait

A função *cwait* tem como finalidade fazer a requisição de recursos do *semáforo*. Caso o semáforo tenha recursos disponíveis, seu indicador de recursos é decrementado e a thread segue sua execução. Caso não haja recursos disponíveis, a thread é bloqueada e entra para a fila do semáforo.

2.6 Função csignal

A função csignal é usada para indicar que a thread está liberando recursos para o semáforo. Uma vez que ela é chamada, o número de recursos do semáforo é incrementado, consequentemente a primeira thread na fila do semáforo é colocada na fila de aptos, podendo então fazer uso do recurso liberado pela thread que chamou a função csignal.

3 Funções Auxiliares

3.1 Função init_cthreads

Essa função tem a finalidade de inicializar as estruturas de dados usadas pela biblioteca, bem como inicialização do contexto do *scheduler* e da thread para a função *main*. Nele são inicilizadas filas para as threads que estão em estado

Apto e Bloqueado, e também do ponteiro para a thread que está em execução, que ao inicializar é a main.

3.2 Função cscheduler

O scheduler implementado é do tipo não preemptivo, sem priodidades, e segue uma política de loteria. Toda thread ao ser criada recebe um bilhete 4 , número aleatório entre 0 e 255. O scheduler então sorteia um número e escolhe a thread que tem um bilhete mais próximo do sorteado. Em caso de duas threads com mesmo bilhete, a escolhida será a que tiver menor tid.

```
.// inicialização do scheduler
.getcontext(&scheduler);
.scheduler.uc_link:=:&main_thread.context;-//scheduler volta para main
.scheduler.uc_stack.ss_size:= SIGSTKSZ;
.makecontext(&scheduler, (void (*)(void))cscheduler, 0);
```

Figure 4: Inicialização do scheduler, e criação de seu contexto.

3.3 Função find_thread

Função auxiliar para saber se uma dada thread existe em uma dada fila. Recebe como parâmetros um tid e uma fila (fila de aptos ou bloqueados por exemplo). Retorna θ se a thread foi encontrada ou -1 se a thread não foi encontrada.

3.4 Função remove_thread

Função auxiliar para remover uma dada thread em uma dada fila. Recebe como parâmetros um tid e uma fila (fila de aptos ou bloqueados por exemplo). Retorna θ se a thread foi encontrada e removida ou -1 se não foi possível remover a thread especificada.

3.5 Função cunjoin_thread

Esta função foi criada para auxiliar a função cjoin. Toda vez que o scheduler entra em execução, a função $cunjoin_thread$ é chamada para verificar se a thread que acabou de terminar sua execução estava segurando alguma outra thread 5 . Em caso positivo, a função remove esta interdepedência de threads e coloca a thread bloqueada na fila de aptos.

⁴o número é gerado pela função ticket_gen

⁵através do uso da função cjoin

3.6 Função ticket_gen

Encarregada de gerar um número aleatório entre θ e 255, para ser usada como bilhete da thread, assim como número sorteado no processo de escolha de uma thread pelo scheduler. Faz isso da função Random2 fornecida pelo arquivo support.o.

3.7 Função cidentify

Ao chamar esta função, é mostrado os componentes do grupo.

3.8 Funções debugOn e debugOff

Função auxiliar para fazer o debug da biblioteca. Ao chamar debugOn, diversos printf são ativados nas funções para ficar evidente ao usuário o que está sendo feito. Para desativar basta chamar a função debugOff. Ambas não recebem nenhum parâmetro.

4 Testes

Todos testes podem ser executados com o modo debug ligado, basta adicionar debug ao nome do teste. Por exemplo, para o teste1 seria executado ./teste1debug em favor de ./teste1. Para o teste2 se executaria ./teste2debug, e assim por diante.

4.1 Teste do ccreate com cyield

• Arquivo: teste1.c — ./teste1 — ./teste1debug

• Funções usadas: ccreate, cyield

• Threads criadas: 104

4.2 Teste do *cjoin*

• Arquivo: teste2.c — ./teste2 — ./teste2debug

• Funções usadas: ccreate, cjoin, cyield

• Threads criadas: 3

4.3 Teste do semáforo

• Arquivo: teste3.c — ./teste3 — ./teste3debug

• Funções usadas: ccreate, csem_init, cwait, csignal, cyield

• Threads criadas: 5

5 Problemas

5.1 Segmentation fault...

Um problema foi identificado ao misturar a função cjoin com as diretivas do semáforo. Dependendo da ordem que ocorre a execução, por exemplo, cwait seguindo de um cjoin, o teste é encerrado com erro de segmentação.

Um dos comandos usados para debug foi:

```
valgrind --trace-children=yes --track-fds=yes --log-fd=2
--error-limit=no --leak-check=full --show-possibly-lost=yes
--track-origins=yes --show-reachable=yes <executavel>
```

Diversos erros de segmentação foram corrigodos durante a produção do trabalho. Alocações estáticas foram trocadas por alocações dinâmicas onde era conveniente. Também foi implementado um melhor controle do que não estava mais em uso, consequentemente liberando a memória e evitando então erros de segmentação. O único erro que restou foi o que envolve o cjoin em uso com o operador de semáforo.