

Trabalho Prático I – Entrega 05 de MAIO de 2015 Implementação de Biblioteca de *Threads*

1. Descrição Geral

O objetivo deste trabalho é a aplicação dos conceitos de sistemas operacionais relacionados ao escalonamento e ao contexto de execução, o que inclui a criação, chaveamento e destruição de contextos. Esses conceitos serão empregados no desenvolvimento de uma biblioteca de *threads* em nível de usuário (modelo N:1). Essa biblioteca de *threads*, denominada de **microthread** (ou apenas *mthread*), deverá oferecer capacidades básicas para programação com *threads* como criação, execução, sincronização, término e trocas de contexto.

Ainda, a biblioteca *mthread* deverá ser implementada, OBRIGATORIAMENTE, na linguagem C e sem o uso de outras bibliotecas (além da *libc*, é claro). Além disso, a implementação deverá executar em ambiente GNU/Linux e será testada na máquina virtual *alunovm-sisop.ova*.

2. Descrição Geral

A biblioteca *mthread* deverá ser capaz de gerenciar uma quantidade variável de *threads* (potencialmente grande), limitada pela capacidade de memória RAM disponível na máquina. Cada *thread* deverá ser associada a um identificador único (*tid* – *thread identifier*) que será um número inteiro, com sinal, de 32 bits (*int*). Não há necessidade de se preocupar com o reaproveitamento do identificador da thread (tid – *thread identifier*), pois os testes não esgotarão essa capacidade.

O diagrama de transição de estados é o fornecido na figura 1 e seus estados estão descritos a seguir.

Apto: estado que indica que uma *thread* está pronta para ser executada e que está apenas esperando a sua vez para ser selecionada pelo escalonador. Há quatro eventos que levam uma *thread* a entrar nesse estado: (i) criação da *thread* (primitiva *mcreate*); (ii) cedência voluntária (primitiva *myield*); (iii) quando a *thread* está bloqueada esperando para entrar em uma seção crítica (*mlock*) e outra *thread* libera essa seção crítica (primitiva *munlock*) e (iv) quando a *thread* estiver bloqueada pela primitiva *mwait* esperando por uma *thread* e essa *thread* esperada terminar.

Executando: representa o estado em que a *thread* está usando o processador. Uma *thread* nesse estado pode passar para os estados *apto*, *bloqueado* ou *término*. Uma *thread* passa para *apto* sempre que executar uma primitiva *myield*. Uma *thread* pode passar de *executando* para *bloqueado* através da execução das primitivas *mwait* ou *mlock*. Finalmente, uma *thread* passa ao estado *término* quando efetuar o comando *return* ou quando chegar ao final da função que executava.

Bloqueado: uma *thread* passa para o estado *bloqueado* sempre que executar uma primitiva *mwait*, para esperar a conclusão de outra *thread*, ou ao tentar entrar em uma seção crítica – primitiva *mlock* – e a mesma já estiver sendo usada por outra *thread*.

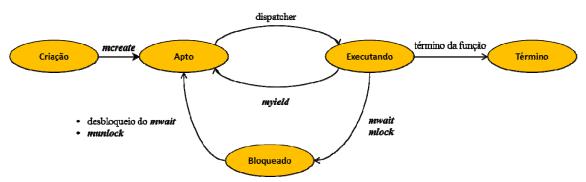


Figura 1 – Diagrama de estados e transições da mthread

O escalonador a ser utilizado deve ser do tipo **não preemptivo** e seguir uma política de MULTIPLAS FILAS com prioridades onde cada fila segue uma política FIFO. Há três níveis de prioridade: alto, médio e baixo. Nessa política, as *threads*, ao entrarem no estado *apto*, são classificadas de acordo com a sua prioridade. Ao ser criada, a *thread* é colocada no estado *apto* e inserida no final da fila de aptos correspondente à sua prioridade. Assim, quando a CPU ficar livre, o escalonador selecionará a primeira *thread* da fila de aptos de maior prioridade que não estiver vazia para receber a CPU (passar para o estado *executando*).



3. Interface de programação

A biblioteca *mthread* deve oferecer uma interface de programação (API) que permita o seu uso para o desenvolvimento de programas. O grupo deverá desenvolver as funções dessa API, conforme descrição a seguir, que deve ser RIGOROSAMENTE, seguida.

Criação de uma thread: A criação de uma thread envolve a alocação das estruturas necessárias à gerência das mesmas (TCB-Thread Control Blocks, por exemplo) e a devida inicialização. Ao final do processo de criação, a thread deverá ser inserida no final da fila de aptos correspondente a sua prioridade. A função da biblioteca responsável pela criação de uma thread é a "mcreate". Essa função recebe como parâmetro a prioridade que deve ser atribuída a thread que está sendo criada. Essa prioridade pode assumir os valores zero (alta prioridade), um (média prioridade) e dois (baixa prioridade). Outros valores de prioridade são considerados erros. A thread main, por ser criada pelo próprio sistema operacional da máquina no momento da execução do programa, apresenta um comportamento diferenciado. Esse comportamento está descrito na seção 4.

```
int mcreate (int prio, void *(*start)(void *), void *arg);
Parâmetros:
prio: prioridade que deve ser associada à thread criada (0: alta prioridade, 1: média prioridade, 2: baixa prioridade)
start: ponteiro para a função que a thread executará.
arg: UM parâmetro que pode ser passado para a thread na sua criação. (Obs.: é um único parâmetro, se for necessário passar mais de um valor deve-se empregar um ponteiro para uma struct)
Retorno:
Quando executada corretamente, Retorna um valor positivo, que representa o identificador da thread criada; caso contrário, retorna o valor -1.
```

A estrutura de dados usada para definir o TCB (*Thread Control Block*) deverá ser, OBRIGATORIAMENTE, aquela fornecida abaixo. Os campos da estrutura foram especificados de maneira a possibilitar as funcionalidades solicitadas. Entretanto, em função de sua implementação, alguns deles podem não ser utilizados. Esse, por exemplo, é o caso dos campos *ant* e *next*: os campos *ant* e *next* só serão utilizados para listas duplamente encadeadas enquanto que, em listas simples, apenas o campo *next* será utilizado

```
typedef struct TCB {
      int
                         tid;
                                       // identificador da thread
       int
                                       // estado em que a thread se encontra
                         state;
                                       // 0: Criação; 1: Apto; 2: Execução; 3: Bloqueado e 4: Término
                                       // prioridade da thread (0:alta; 1: média, 2:baixa)
       int
                        prio;
                                       // contexto de execução da thread (SP, PC, GPRs e recursos)
       ucontext_t
                         context;
                                       // ponteiro para o TCB anterior da lista
       struct TCB
                         *prev;
      struct TCB
                                       // ponteiro para o próximo TCB da lista
                         *next;
  TCB_t;
```

Liberando voluntariamente a CPU: uma *thread* pode liberar a CPU de forma voluntária com o auxílio da primitiva *myield*. Se isso acontecer, a *thread* que executou *myield* retorna ao estado *apto*, sendo reinserida no final da fila de aptos de sua prioridade. Então, o escalonador será chamado para selecionar a *thread* que receberá a CPU. A função da biblioteca responsável pela liberação voluntária é a "*myield*".

```
int myield (void);

Retorno:

Retorna o valor 0 (zero) se a função foi realizada com sucesso; caso contrário, retorna -1.
```

Sincronização de término: uma thread pode ser bloqueada até que outra termine sua execução, usando a função mwait. A função mwait recebe como parâmetro o identificador da thread cujo término está sendo aguardado. Quando essa thread terminar, a função mwait retorna com um valor inteiro indicando o sucesso ou não em sua chamada. Uma thread só pode ser esperada por uma única outra thread. Se duas ou mais threads fizerem mwait para uma mesma thread, apenas uma delas será bloqueada. As outras chamadas retornarão imediatamente com um código de erro. Se mwait for feito para uma thread que não existe (não foi criada ou já terminou), a função retornará imediatamente com o código de erro. Observe que não há necessidade de um estado zombie, pois a thread que aguarda o término de outra (a que fez mwait) não recupera nenhuma informação de retorno proveniente da thread aguardada.



int mwait(int tid);
Parâmetros:
 tid: identificador da thread cujo término está sendo aguardado.
Retorno:
 Retorna o valor 0 (zero, se a função foi realizada com sucesso; caso contrário, retorna -1.

Exclusão mútua: o sistema prevê o emprego de variáveis do tipo *mutex* para realizar a sincronização de acesso a recursos compartilhados (seção crítica). As primitivas existentes são *mmutex_init*, *mlock* e *munlock*. A primitiva *mmutex_init* é usada para inicializar a variável *mutex* e deve ser chamada, obrigatoriamente, antes da variável ser usada com as primitivas *mlock* e *munlock*.

A estrutura de dados abaixo deverá ser usada para as variáveis *mutex*.

```
typedef struct mutex {
    int flag; // indica se o mutex foi adquirido ou não (0: livre; 1: ocupado)
    struct TCB *first, *last; // ponteiros para lista de threads bloqueadas no mutex
} mmutex_t;
```

A função *mmutex_init* inicializa uma variável do tipo *mmutex_t* e consiste em colocar o *mutex* no estado livre. Isso é, liberado para que uma *thread* possa adquiri-lo. Ainda, cada *mutex* deve ter associado uma estrutura que registre as *threads* que estão bloqueadas, esperando por sua liberação. Na inicialização essa lista deve estar vazia.

```
int mmutex_init (mmutex_t *mtx);

Parâmetros:
    mtx: ponteiro para uma variável do tipo mmutex_t. Esse ponteiro aponta para uma estrutura de dados que representa o mutex.

Retorno:
    Retorna o valor 0 (zero), se a função foi realizada com sucesso; caso contrário, retorna -1,
```

A primitiva *mlock* será usada para indicar a entrada na seção crítica. Se a seção crítica estiver livre, a entrada da *thread* corrente na seção crítica é autorizada e o valor da variável *mutex* deve passar para ocupado. Se, por outro lado, a seção crítica estiver ocupada, a *thread* será bloqueada (transição de *executando* para *bloqueado*) e seu *tid* deverá ser armazenado para, posteriormente, fazer sua liberação (desbloqueio).

```
int mlock (mmutex_t *mtx);

Parâmetros:
    mtx: ponteiro para uma variável do tipo mmutex_t.

Retorno:
    Retorno o valor 0 (zero), se a função foi realizada com sucesso; caso contrário retorna -1.
```

Ao encerrar a execução da seção crítica, a *thread* deverá chamar a *munlock* para liberar o *mutex*. Se houver mais de uma *thread* bloqueada nesse *mutex*, a primeira delas deverá passar para o estado *apto* e as demais devem continuar no estado *bloqueado*. Esse comportamento configura uma fila FIFO para espera do *mutex*.

```
int munlock (mmutex_t *mtx);

Parâmetros:
    mtx: ponteiro para uma variável do tipo mmutex_t.

Retorno:
    Retorna o valor 0 (zero), se a função foi realizada com sucesso; caso contrário, retorna -1.
```

4. Comportamento da thread main

Ao lançar a execução de um programa, o sistema operacional cria um processo e associa a esse processo uma *thread* principal (*main*), pois todo processo tem pelo menos um fluxo de execução. Assim, na implementação da *mthread*, existirão dois tipos de *threads*: *thread main* (criada pelo sistema operacional) e as *threads* de usuário (criadas através das chamadas *mcreate*). Isso implica na observação de alguns detalhes sobre o tratamento das *threads* e, em especial, da *thread main*.



Primeiro, é necessário definir um contexto para a *thread main*. Esse contexto deve ser criado apenas na primeira chamada às funções da biblioteca *mthread* para, posteriormente, em trocas de contexto da *main* para as *threads* criadas pelo *mcreate*, ser possível salvar e recuperar o contexto de execução da *main*. Para a criação desse contexto devem ser utilizadas as mesmas chamadas *getcontext*() e *makecontext*(), usadas com as *threads* criadas com a *mcreate*.

Segundo, já que o escalonador é orientado a prioridades, é preciso definir uma prioridade para a *thread main*, uma vez que a definição da prioridade das *threads* é feita na chamada *mcreate* e a *main* não é criada por essa chamada. Por escolha de projeto, definiu-se que a thread *main* deverá possuir prioridade ALTA. Ainda, a *thread main* deverá ter um identificador único (*tid*) que será atribuído o valor ZERO. Dessa forma, a *thread main* terá um TCB como as demais *threads*.

5. Entregáveis: o que deve ser entregue?

A entrega do trabalho será realizada através da submissão pelo Moodle de um arquivo .tar.gz, cuja estrutura de diretórios deverá seguir, OBRIGATORIAMENTE, a mesma estrutura de diretórios do arquivo mthread.tar.gz fornecido (conforme descrita na seção 6).

Depois de completar a implementação e ter preenchido a estrutura de diretórios no disco, gere um novo arquivo *mthread.tar.gz*, conforme descrito no ANEXO II, e observando o seguinte:

- O arquivo *tar.gz* a ser gerado deve ter o nome formado pelos números de cartão dos componentes do grupo. Por exemplo, supondo que esses números são 123456 e 654321, o arquivo deverá ter o nome "123456_654321.tar.gz";
- Entregue o arquivo .tar.gz via Moodle.

ATENÇÃO:

- NÃO inclua, no tar.gz, cópia da Máquina Virtual;
- NÃO serão aceitos outros formatos de arquivos, tais como .rar ou .zip.

O arquivo *tar.gz* deverá conter os arquivos fontes da implementação, os arquivos de *include*, a biblioteca, a documentação, os *makefiles* e os programas de testes.

6. Arquivo mthread.tar.gz

Será fornecido pelo professor (disponível no Moodle) um arquivo *mthread.tar.gz*, que deve ser descompactado conforme descrito no ANEXO II, de maneira a gerar em seu disco a estrutura de diretórios a ser utilizada, OBRIGATORIAMENTE, para a entrega do trabalho.

No diretório raiz (diretório *mthread*) da estrutura de diretórios do arquivo *mthread.tar.gz* deverão ser armazenados o *makefile* da biblioteca (cujas regras estão descritas na seção 8) e o arquivo PDF de relatório (conforme seção 0). Os subdiretórios do diretório *mthread* são os seguintes:

- *src*: local onde colocar todos os seus arquivos fonte (arquivos .*c*);
- *include*: local onde colocar todos os seus arquivos de include (arquivos .h). Nesse subdiretório está disponível o arquivo *mthread.h* e *mdata.h* (conforme descrito na seção 7), de uso obrigatório;
- bin: local onde colocar todos os arquivos objetos (arquivos .o) gerados pela compilação;
- *lib*: local onde colocar a biblioteca gerada (*libmthread.a*);
- testes: diretório de trabalho para a geração dos programas de teste fornecidos pelo grupo. Nesse diretório
 deverão ser colocados os arquivos fonte dos programas de teste e o makefile para sua geração. Aqui também
 deverão ser armazenados os arquivos objetos e os executáveis resultantes da compilação dos programas de teste.
- *exemplo*: local onde estão os programas fonte de exemplo fornecidos pelo professor e o *makefile* para geração dos executáveis. Os arquivos resultantes da compilação serão colocados nesse mesmo subdiretório.

Deverá ser criado um makefile para os programas de teste, no diretório testes, com, pelo menos, duas regras.

- Regra "all": responsável por gerar todos os programas de teste.
- Regra "clean": responsável por remover todos os arquivos objeto e executáveis dos programas de teste.

Para criar programas de teste que utilizem a biblioteca mthread siga os procedimentos da seção 9.



7. Arquivo mthread.h e mdata.h

Os protótipos das funções da biblioteca que definem a API estão declarados no arquivo mthread.h, de uso obrigatório.

Esse arquivo estará no subdiretório *include* da estrutura de diretórios fornecida no arquivo *mthread.tar.gz* e **não pode ser alterado**.

Qualquer inclusão que seja necessária deve ser feita no arquivo denominado *mdata.h*, cujo conteúdo poderá ser definido pelo grupo, à exceção da *struct TCB* que deverá ser a definida nesta expecificação. O arquivo *mdata.h* será armazenado no subdiretório *include*.

8. Geração da libmthread

As funcionalidades da *mthread* deverão ser disponibilizadas através da biblioteca denominada *libmthread.a*. Uma biblioteca é um tipo especial de programa objeto em que suas funções são chamadas por outros programas. Para isso, o programa chamador deve ser ligado com a biblioteca, formando um único executável. Portanto, uma biblioteca é um arquivo objeto, com formato específico, gerado a partir dos arquivos fontes que implementam as suas funções.

Para gerar uma biblioteca deve-se proceder da seguinte forma (vide detalhes no ANEXO I):

- Compilar os arquivos que implementam a biblioteca, usando o comando *gcc* e gerando os arquivos objeto correspondentes.
- Gerar o arquivo da biblioteca, usando o comando ar e gerando o arquivo da biblioteca.

Notar que o programa fonte do chamador deve incluir o arquivo de cabeçalho (*header files*) *mthread.h* com os protótipos das funções disponibilizadas pelo arquivo *libmthread.a*, de maneira a ser compilado sem erros.

Para gerar a biblioteca deverá ser criado um makefile com, pelo menos, duas regras:

- Regra "all": responsável por gerar o arquivo libmthread.a, no diretório lib.
- Regra "clean": responsável por remover todos os arquivos dos subdiretórios bin e lib.

9. Utilizando a mthread: execução e programação (programas de teste)

A partir do *main* de um programa C poderão ser lançadas várias *threads* através da primitiva de criação de *threads*. Cada *thread* corresponderá, na verdade, a execução de uma função desse programa C. Todas as funções da biblioteca podem ser chamadas pela *main*. Por exemplo, pode-se chamar a *mwait()* para que a *thread main* aguarde que suas *threads* filhas terminem.

Após ter desenvolvido um programa em C, esse deve ser compilado e ligado com a biblioteca que implementa a *mthread* (ver ANEXO I sobre como ligar os programas à biblioteca). Então, o programa executável resultante poderá ser executado.

O arquivo *mthread.tar.gz*, fornecido no Moodle como parte dessa especificação, possui no diretório *exemplo* alguns programas exemplos do uso das primitivas da biblioteca *mthread*. Também está disponível, nesse mesmo diretório, um *makefile* para gerar esses programas.



10. Relatório

Além da implementação, o grupo deve entregar um relatório- arquivo PDF - que consiste em responder as questões formuladas abaixo:

- 1. Nome dos componentes do grupo e número do cartão.
- 2. Indique, para cada uma das funções que formam a biblioteca *mthread*, (*mcreate, myield, mwait, mlock* e *munlock*) se as mesmas estão funcionando corretamente ou não. Para o caso de não estarem funcionando adequadamente, descrever qual é a sua visão do porquê desse não funcionamento.
- 3. Descreva os testes realizados pelo grupo e se o resultado esperado se concretizou. Cada programa de teste elaborado e entregue pelo grupo deve ter uma descrição de operação, quais as saídas fornecidas e os resultados finais esperados. Observe que, para cada primitiva de *mthread*, **deve existir pelo menos um** programa de teste.
- 4. Quais as principais dificuldades encontradas e quais as soluções empregadas para contorná-las.

11. Road map para a implementação

Algumas dicas do que precisará ser feito:

- É preciso entender o correto funcionamento das primitivas *u_context* (atividade experimental 2) e utilizar a estrutura de dados fornecida em *mdata.h* para representar uma *thread*. No TCB estão todas as informações relativas a uma *thread* (*tid*, estado, contexto, *etc.*);
- Devem ser implementadas rotinas para tratamento de listas encadeadas prevendo inserção e a retirada de elementos. Exemplo de elementos dessas listas são os TCBs e os MUTEXes;
- Deve ser implementado o escalonador, com a política solicitada, e o despachante (dispatcher);
- Deve ser elaborado um conjunto de programas de testes (pelo menos um para cada primitiva).

12. Material suplementar de apoio

A biblioteca definida constitui o que se chama de *biblioteca de threads em nível de usuário* (modelo N:1). Na realidade, o que está sendo implementado é uma espécie de máquina virtual que realiza o escalonamento de *threads* sobre um processo do sistema operacional. Na Internet pode-se encontrar várias implementações de bibliotecas de *threads* similares ao que está sendo solicitado. ENTRETANTO, NÃO SE ILUDAM!! NÃO É SÓ COPIAR!! Esses códigos são muitos mais completos e complexos do que vocês precisam fazer. Eles servem como uma boa fonte de inspiração. A base para elaboração e manipulação das *mthread* são as chamadas de sistema providas pelo GNU/Linux: *makecontext*(), *setcontext*(), *getcontext*() e *swapcontext*(). Estude o comportamento dessas funções.

13. Critérios de avaliação

A avaliação do trabalho considerará as seguintes condições:

- Entrega dentro dos prazos estabelecidos;
- Obediência à especificação (formato e nome das funções);
- Compilação e geração da biblioteca sem erros ou warnings;
- Fornecimento de todos os arquivos solicitados conforme organização de diretórios fornecidos na seção 8;
- Execução correta dentro da máquina virtual alunovm-sisop.ova.
- O relatório deve estar completo.

Itens que serão avaliados e sua valoração:

- 10,0 pontos: clareza e organização do código, programação modular, *makefiles*, arquivos de inclusão bem feitos (sem código C dentro de um include!!) e comentários adequados;
- 40,0 pontos: respostas ao questionário, correta associação entre a implementação e os conceitos vistos em aula, e explicação e funcionamento (na prática) dos programas de teste desenvolvidos para verificar o funcionamento de cada primitiva da biblioteca *microthread*;
- 50,0 pontos: funcionamento da *microthread* de acordo com a especificação. Para essa verificação serão utilizados programas padronizados desenvolvidos pelo professor.



14. Data de entrega e avisos gerais - LEIA com MUITA ATENÇÃO

- 1. Data de entrega: **05 de MAIO de 2015**.
- 2. Faz parte da avaliação a obediência RÍGIDA aos padrões de entrega definidos na seção 6 (arquivos *tar.gz*, estrutura de diretórios, *makefile*,etc).
- 3. O trabalho poderá ser desenvolvido INDIVIDUALMENTE ou em DUPLAS. Salienta-se que DUPLAS são formadas exclusivamente por DOIS alunos, NÃO será aceito nenhuma exceção. Da mesma forma, apesar do trabalho ser idêntico entre as duas turmas, NÃO serão permitidas duplas com alunos pertencentes a turmas diferentes.
- 4. O trabalho deverá ser entregue até a data prevista, conforme cronograma de entrega no *Moodle*. Deverá ser entregue um arquivo *tar.gz* conforme descrito na seção 6.
- 5. Admite-se a entrega do trabalho com até UMA semana de atraso (**12 de MAIO de 2015**). Nesse caso, o trabalho será avaliado e, da nota alcançada (de um total de 100,0 pontos) será diminuído 20,0 pontos pelo atraso. Não serão aceitos trabalhos entregues além dos prazos estabelecidos.

15. Observações

Recomenda-se a troca de ideias entre os alunos. Entretanto, a identificação de cópias de trabalhos acarretará na aplicação do Código Disciplinar Discente e a tomada das medidas cabíveis para essa situação.

O professor da disciplina reserva-se o direito de solicitar uma demonstração do programa com a presença de todo o grupo. A nota final será baseada nos parâmetros acima e na arguição sobre questões de projeto e de implementação feitas ao(s) aluno(s).



ANEXO I – Compilação e Ligação

1. Compilação de arquivo fonte para arquivo objeto

Para compilar um arquivo fonte (*arquivo.c*, por exemplo) e gerar um arquivo objeto (*arquivo.o*, por exemplo), pode-se usar a seguinte linha de comando:

Notar que a opção *-Wall* solicita ao compilador que apresente todas as mensagens de alerta (*warnings*) sobre possíveis erros de atribuição de valores a variáveis e incompatibilidade na quantidade ou no tipo de argumentos em chamadas de função.

2. Compilação de arquivo fonte DIRETAMENTE para arquivo executável

A compilação pode ser feita de maneira a gerar, diretamente, o código executável, sem gerar o código objeto correspondente. Para isso, pode-se usar a seguinte linha de comando:

3. Geração de uma biblioteca estática

Para gerar um arquivo de biblioteca estática do tipo ".a", os arquivos fonte devem ser compilados, gerando-se arquivos objeto. Então, esses arquivos objeto serão agrupados na biblioteca. Por exemplo, para agrupar os arquivos "arq1.o" e "arq2.o", obtidos através de compilação, pode-se usar a seguinte linha de comando:

Nesse exemplo está sendo gerada uma biblioteca de nome "exemplo", que estará no arquivo libexemplo.a.

4. Utilização de uma biblioteca

Deseja-se utilizar uma biblioteca estática (chamar funções que compõem essa biblioteca) implementada no arquivo *libexemplo.a*. Essa biblioteca será usada por um programa de nome *myprog.c.*

Se a biblioteca estiver no mesmo diretório do programa, pode-se usar o seguinte comando:

Notar que, no exemplo, o programa foi compilado e ligado à biblioteca em um único passo, gerando um arquivo executável (arquivo myprog). Observar, ainda, que a opção -l indica o nome da biblioteca a ser ligada. Observe que o prefixo lib e o sufixo .a do arquivo não necessitam ser informados. Por isso, a menção apenas ao nome exemplo.

Caso a biblioteca esteja em um diretório diferente do programa, deve-se informar o caminho (path relativo ou absoluto) da biblioteca. Por exemplo, se a biblioteca está no diretório /user/lib, caminho absoluto, pode-se usar o seguinte comando:

A opção "-L" suporta caminhos relativos. Por exemplo, supondo que existam dois diretórios: *testes* e *lib*, que são subdiretórios do mesmo diretório pai. Então, caso a compilação esteja sendo realizada no diretório *testes* e a biblioteca desejada estiver no diretório *lib*, pode-se usar a opção -L com "../lib". Usando o exemplo anterior com essa nova localização das bibliotecas, o comando ficaria da seguinte forma:



ANEXO II - Compilação e Ligação

1. Desmembramento e descompactação de arquivo .tar.gz

O arquivo .tar.gz pode ser desmembrado e descompactado de maneira a gerar, em seu disco, a mesma estrutura de diretórios original dos arquivos que o compõe. Supondo que o arquivo tar.gz chame-se "file.tar.gz", deve ser utilizado o seguinte comando:

tar -zxvf file.tar.gz

2. Geração de arquivo .tar.gz

Uma estrutura de diretórios existente no disco pode ser completamente copiada e compactada para um arquivo tar.gz. Supondo que se deseja copiar o conteúdo do diretório de nome "dir", incluindo seus arquivos e subdiretórios, para um único arquivo tar.gz de nome "file.tar.gz", deve-se, a partir do diretório pai do diretório "dir", usar o seguinte comando:

tar -zcvf file.tar.gz dir