

UNIVERSIDADE FEDERAL DO RIO GRANDE DO SUL INSTITUTO DE INFORMÁTICA DEPARTAMENTO DE INFORMÁTICA APLICADA

INF01151 – SISTEMAS OPERACIONAIS II N SEMESTRE 2017/1 TRABALHO PRÁTICO PARTE 2: RELÓGIOS FÍSICOS, REPLICAÇÃO E SEGURANÇA

ESPECIFICAÇÃO DO TRABALHO

Este projeto consiste na implementação de um serviço semelhante ao Dropbox e está dividido em duas partes. Na primeira etapa, foi necessário implementar o funcionamento básico do serviço, com enfoque nos aspectos de programação com múltiplos processos/threads, comunicação e controle de concorrência. Nessa etapa, você deverá estender o serviço com algumas funcionalidades avançadas, onde destacam-se: sincronização de relógios físicos, replicação e segurança.

O programa deverá executar obrigatoriamente em ambientes Unix (Linux) mesmo que o trabalho tenha sido desenvolvido em outra plataforma. Quando apropriado, a especificação abaixo define funções e trechos de código que você deverá implementar. No entanto, é possível estender estas funções caso for julgado necessário, destacando as modificações no relatório final a ser entreque.

FUNCIONALIDADES AVANÇADAS

Na segunda parte deste projeto, a aplicação deverá ser estendida para atender os conceitos estudados na segunda metade da disciplina. Isto inclui: sincronização de relógios físicos, replicação e segurança.

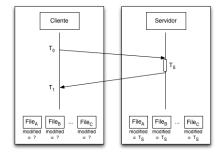
1. Sincronização de Relógios Físicos

Devido à falta de um relógio global absoluto, a noção temporal do servidor e do cliente pode ser diferente. Dessa forma, os timestamps associados à hora de última modificação dos arquivos no cliente e servidor (campo last_modified [MAXNAME] da estrutura file_info) poderão estar inconsistentes. Obs.: dependendo da forma como você implementou o serviço na Parte I, essa inconsistência pode ter um impacto maior ou menor -- i.e., impacto baixo se o campo last_modified for usado apenas na visualização de metadados do arquivo, ou impacto alto se last_modified for usado para determinar se uma atualização deve ser propagada ou não. Em qualquer um dos casos acima, iremos assumir que o relógio da aplicação cliente não é confiável, e para corrigir essa distorção você deverá implementar uma versão simplificada do Algoritmo de Cristian visto em aula. Este algoritmo adaptado será usado para atualizar a data de última modificação de um arquivo no cliente, tomando como referência a hora do servidor.

Quando necessário (antes de atualizar o campo *last_modified*), o cliente deverá enviar uma requisição, no tempo T₀, ao servidor perguntando qual é a sua hora. Ao processar a informação, o servidor deverá retornar ao cliente uma resposta, anexando sua hora T_s. Ao receber a resposta, no tempo T₁, o cliente deverá reajustar a hora de modificação do arquivo para que fique consistente com a referência temporal do servidor. Conforme o algoritmo, a hora no cliente é calculada da seguinte forma:

$$T_c = T_s + \frac{T_1 - T_0}{2}$$

Como simplificação, você não precisa necessariamente alterar as configurações de data/hora da máquina cliente; basta apenas alterar os campos de metadados mantidos pela aplicação cliente para que esses estejam consistentes com a visão do servidor. Para tal, é necessário que o cliente disponha de uma estrutura de dados similar à struct file_info (mantida no servidor). A interação esperada entre cliente e servidor é ilustrada abaixo:



Como referência, o cliente deverá solicitar a execução da função abaixo para obter uma referência temporal consistente com a visão do servidor:

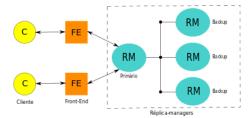
Interface	Descrição
<pre>int getTimeServer(void);</pre>	Requisita o horário do servidor na forma de um timestamp Unix. O resultado será usado pela aplicação cliente para calcular sua nova referência temporal (a ser utilizada nos registros de arquivos).

2. Replicação Passiva

O servidor implementado na Parte I, caso por ventura falhar, acarretará em indisponibilidade de serviço para seus clientes. Este é um estado que não é desejável no sistema. Para aumentar a disponibilidade do sistema implementado, você deverá aplicar o conceito de replicação passiva, onde o servidor Dropbox será representado por uma instância de replica manager (RM) primária, e uma ou mais instâncias de replica managers secundárias (ou backup).

Podemos entender este modelo adicionando um *front-end* (FE) entre a comunicação do cliente (C) e servidor, agora representado por um conjunto de *replica managers* (RMs). Este *front-end* será responsável por realizar a comunicação entre estas entidades, tornando transparente para o cliente qual é a cópia primária do servidor. Você precisará garantir que:

- (1) todos os clientes sempre utilizarão a mesma cópia primária;
- (2) após cada operação, o RM primário irá propagar o estado dos arquivos aos RMs de backup;
- (3) somente após os backups serem atualizados o primário confirmará a operação ao cliente.



Como referência, o RM primário deverá solicitar a execução da função abaixo para propagar as alterações aos backups:

Interface	Descrição
<pre>int updateReplicas(void);</pre>	Executado pela réplica primária para realizar o espelhamento da operação executada em todas as réplicas de backup. A operação só é confirmada caso todos os backups recebam a atualização.

3. Autenticação do Cliente/Servidor e Comunicação Segura

Autenticação permite que um participante (cliente) possa verificar e validar a identidade de outro participante (servidor) em um canal de comunicação. Nessa etapa do trabalho, será necessário estender as aplicações cliente e servidor para que suportem a funcionalidade de autenticação. Você deverá utilizar a biblioteca OpenSSL. Por padrão, um servidor SSL sempre envia seu certificado, se disponível, permitindo verificar a autenticidade apenas do servidor. É necessário ter o pacote *libssl-dev* instalado. Para tal. execute:

%> sudo apt-get install libssl-dev

A solução desenvolvida deverá utilizar criptografia assimétrica (criptografia de chaves pública/privada). Para isso, você deverá gerar a chave privada e o certificado digital utilizando OpenSSL. Utilize o seguinte comando:

%> openssl reg -x509 -nodes -days 365 -newkey rsa:1024 -keyout KeyFile.pem -out CertFile.pem

Nesta demonstração, KeyFile se refere à chave privada e CertFile corresponde ao certificado digital gerado. Este certificado será auto-assinado (obs.: a geração de certificados auto-assinados não é uma boa prática fora do contexto deste trabalho).

• Adicionando conexão segura ao Cliente

Estenda o cliente de forma a comportar SSL. Para tal, será necessário a adição de, pelo menos, as seguintes funções abaixo. Você também precisará dos includes *openssl/ssl.h* e *openssl/err.h*.

Passos:

Inicialize a engine SSL: No código do cliente, crie o contexto, a estrutura principal SSL (a qual
mantém todas as outras estruturas necessárias), inicialize o contexto fazendo uso da função
definida no resumo das funções e crie a conexão.

SSL_METHOD *method;	SSL_METHOD *method - inicializa um ponteiro para
SSL_CTX *ctx;	armazenar a estrutura que descreve as funções internas
I .	da hiblioteca SSI que implementa o protocolo SSI v2 É

```
OpenSSL_add_all_algoritms();
SSL_load_error_strings();
method = SSLv2_client_method();
ctx = SSL_CTX_new(method);
if (ctx == NULL){
    ERR_print_errors_fp(stderr);
    abort();
}

OpenSSL_add_all_algoritms(); - Adiciona todos os algoritmos (digests e ciphers).
```

Anexe SSL ao socket: Crie um novo estado de conexão SSL, anexe este ao descritor de socket e realize a conexão.

```
ssl = SSL_new(ctx);
SSL_set_fd(ssl, sockfd);

if (SSL_connect(ssl) == -1)
    ERR_print_errors_fp(stderr);
else{
    */ conexão aceita */
}
}
Anexando SSL ao descritor de socket já criado na Parte I.
```

 Leia e escreva de forma segura: Ao ter a conexão aceita, é possível fazer uso das funções para envio e recebimento, SSL write e SSL read, respectivamente.

<pre>int SSL_write(SSL *ssl, const void *buf, int num)</pre>	Escreve num bytes do buffer buf na conexão ssl.
<pre>int SSL_read(SSL *ssl, void *buf, int num)</pre>	Lê num bytes do buffer buf na conexão ssl.

4. Mostre o certificado: você poderá mostrar no terminal os dados do certificado digital.

```
X509 *cert:
                                               Mostra o certificado do peer com o seu nome e quem
char *line;
                                               assinou seu certificado.
                                               X509 *cert; - cria um ponteiro para receber um certificado
cert = SSL_get_peer_certificate(ssl);
if (cert != NULL){
                                               do padrão X.509;
   line = X509 NAME oneline(
      X509_get_subject_name(cert),0,0);
                                               cert = SSL_get_peer_certificate(ssl); - Obtém o certificado
   printf("Subject: %s\n", line);
                                               do servidor
   free(line);
   line = X509_NAME_oneline(
      X509 get issuer name(cert),0,0);
   printf("Issuer: %s\n", line);
```

Adicionado conexão segura ao Servidor

Estenda o servidor de modo a comportar SSL. Para tal, será necessário a adição de, ao menos, as seguintes funções abaixo. Você precisará dos includes *openssl/ssl.h* e *openssl/err.h*.

Passos:

 Inicialize a engine SSL: No código do servidor, crie o contexto, a estrutura principal SSL (a qual mantém todas as outras estruturas necessárias), inicialize o contexto fazendo uso da função definida no resumo das funções e crie a conexão.

SSL_METHOD *method;	SSL_METHOD *method - inicializa um ponteiro para
SSL_CTX *ctx;	armazenar a estrutura que descreve as funções internas
	da biblioteca ssl que implementa o protocolo SSLv2. É

```
OpenSSL_add_all_algoritms();
SSL_load_error_strings();
method = SSLv2_server_method();
ctx = SSL_CTX_new(method);
if (ctx == NULL){
    ERR_print_errors_fp(stderr);
    abort();
}

necessário para criar o SSL_CTX.

SSL_CTX *ctx - ponteiro que armazenará o contexto.

OpenSSL_add_all_algoritms(); - Adiciona todos os algoritmos (digests e ciphers).
```

 Carregue o certificado: Crie o contexto, inicialize o contexto fazendo uso da função definida no resumo das funções, carregue o certificado e abra o listener.

<pre>int SSL_CTX_use_certificate_file(SSL_CTX *ctx, const char *file, int type);</pre>	Carrega o certificado armazenado em file para ctx.
<pre>int SSL_CTX_use_PrivateKey_file(SSL_CTX *ctx, const char *file, int type);</pre>	Adiciona a chave privada armazenada em file para ctx.

 Anexe SSL ao socket: No laço, aceite a conexão do cliente, crie um novo contexto para a conexão SSL e anexe-a ao descritor de socket.

```
int client = accept (server, &addr, &len);
ssl = SSL new(ctx);
SSL set fd(ssl, client);
Anexando SSL ao descritor de socket já criado na
Parte I.
```

 Aceite a conexão, leia e escreva de forma segura: Ao ter a conexão aceita, é possível fazer uso das funcões para envio e recebimento, SSL write e SSL read, respectivamente.

int SSL_write(SSL *ssl, const void *buf, int num)		
	ssl.	
<pre>int SSL_read(SSL *ssl, void *buf, int num)</pre>	Lê num bytes do buffer buf na conexão ssl.	

5. Mostre o certificado: você poderá mostrar no terminal os dados.

• Compilação

Para compilar tanto o cliente quanto o servidor, utilize os seguintes parâmetros via linha de comando:

```
%> gcc -o server server.c -lssl -lcrypto %> gcc -o client client.c -lssl -lcrypto
```

DESCRIÇÃO DO RELATÓRIO A SER ENTREGUE

Deverá ser produzido um relatório fornecendo os seguintes dados:

- Descrição do ambiente de teste: versão do sistema operacional e distribuição, configuração da máquina (processador(es) e memória) e compiladores utilizados (versões).
- Apresente claramente no relatório uma descrição dos pontos abaixo:
 - (A) Explique o problema de sincronização de relógios endereçado pelo algoritmo de Cristian e suas limitações;
 - (B) Como a replicação passiva foi implementada na sua aplicação e quais foram os desafios encontrados;
 - (C) Explique os aspectos de segurança fornecidos pela nova versão da aplicação, em relação àquela desenvolvida na Parte I;
 - o (D) Estruturas e funções adicionais que você implementou;
- Também inclua no relatório problemas que você encontrou durante a implementação e como estes foram resolvidos (ou não).

A **nota será atribuída baseando-se nos seguintes critérios**: (1) qualidade do relatório produzido conforme os itens acima, (2) correta implementação das funcionalidades requisitadas e (3) qualidade do programa em si (incluindo uma interface limpa e amigável, documentação do código, funcionalidades adicionais implementadas, etc).

DATAS E MÉTODO DE AVALIAÇÃO

O trabalho deve ser feito em grupos de **3 OU 4 INTEGRANTES**, conforme a configuração de grupos da Parte I. Não esquecer de identificar claramente os componentes do grupo no relatório.

Faz parte do pacote de entrega, os arquivos fonte e o relatório em um arquivo ZIP. O trabalho deverá ser entregue de acordo com o seguinte cronograma:

- Turma A: até 08:30 horas do dia 18 de julho.
- Turma B: até 08:30 horas do dia 17 de julho.

A entrega deverá ser via moodle. As demonstrações ocorrerão no mesmo dia, no horário da aula.

Após a data de entrega, o trabalho deverá ser entregue via e-mail para <u>alberto@inf.ufrgs.br</u> (subject do e-mail deve ser "INF01151: Trabalho Parte 2"). Neste caso, será descontado 02 (dois) pontos. O <u>atraso máximo permitido é de uma semana após a data prevista para entrega</u>, isto é, nenhum trabalho será aceito após o dia 25 de julho para a Turma A ou 24 de julho para a Turma B.