

SISTEMAS DISTRIBUÍDOS: LAB 3 - 06/08/2021, UFRJ

Nome: Breno Trindade Tostes; DRE: 117099396

1ª Atividade:

Objetivo: Reprojetar a implementação do servidor.

1. **Altere o projeto de implementação do servidor** para que ele **seja capaz de receber comandos básicos da entrada padrão** (inclua no mínimo um comando para permitir finalizar o servidor quando não houver clientes ativos). **Use a função *select*.**

2. **Altere o projeto de implementação do servidor** para que ele **se torne um servidor concorrente**, isto é, trate **cada nova conexão de cliente** como um novo fluxo de execução e atenda as requisições desse cliente dentro do novo fluxo de execução.

Crie threads ou processos filhos.

A interação com os clientes (incluindo o formato das mensagens trocadas) não deve ser alterada.

Projeto da atividade anterior modificado:

Proposta de arquitetura de sistema:

1. **Lado cliente:** implementa a **camada de interface com o usuário**. O usuário poderá solicitar o processamento de uma ou mais buscas em uma única execução da aplicação: o programa espera pelo nome do arquivo e da palavra de busca, faz o processamento, retorna o resultado, e então aguarda um novo pedido de arquivo e palavra ou o comando de finalização.

2. **Lado servidor:** implementa a **camada de processamento e a camada de acesso aos dados**. Projete um servidor iterativo, isto é, que trata as requisições de um cliente de cada vez, em um único fluxo de execução (estudaremos essa classificação depois). Terminada a interação com um cliente, ele poderá voltar a esperar por nova conexão. Dessa forma, o programa do servidor fica em loop infinito (depois veremos como lidar com isso).

NOVIDADES:

1. Agora o servidor poderá receber os comandos de forma não bloqueante devido a multiplexação com *select*:

- **\$exit** - Bloqueia o recebimento de novas conexões e encerra o servidor quando as conexões ativas finalizarem;
- **\$list connections** (ou apenas **\$lc**) - Exibe a lista de endereços de clientes conectados;
- **\$list threads** (ou apenas **\$lt**) - Exibe a lista de threads ativas;
- **\$help** - Exibe a lista de comandos disponíveis e suas funcionalidades.

```

while True:
    r, w, x = s.select(entry_points, [], [])

    for ready in r:
        if ready == sckt:
            # Aceita a conexao
            client_sckt, client_addr = acceptConnection(sckt)

            # Cria a nova thread que ira lidar com a conexao
            client = threading.Thread(target=requestHandler, args=(client_sckt, client_addr))
            client.start()

            # Adiciona a nova thread na lista de threads ativas
            client_threads.append(client)

            # Protecao contra alteracoes problematicas por multithreading
            lock.acquire()
            connections[client_sckt] = client_addr # Adiciona a conexao nova ao mapa de conexoes
            lock.release()
        elif ready == sys.stdin:
            # Permite interacao com o servidor
            cmd = input()
            internalCommandHandler(cmd, sckt, client_threads)

```

Figura 1: Trecho do código responsável pela multiplexação de entradas com o select.

2. O servidor utiliza **multithreading** para lidar com as requisições dos clientes de forma simultânea (como é mostrado na figura 1, acima). Sempre que uma nova conexão for aceita pelo servidor, uma thread será designada para lidar com a requisição através da função *requestHandler()*.

Devido ao aspecto multithread do código, é necessário que a estrutura (dicionário) responsável por armazenar as conexões e seus respectivos endereços seja protegida com um thread lock tanto para inserções quanto remoções (figuras 1 e 2) - a estrutura é usada pelo comando *\$lc*.

```

def file_unavailable(newSckt, address):
    """
    Modularizacao do codigo que lida com encerramento da conexao
    """
    print(f'{str(address)}> Encerrou a conexao')

    # Protecao contra eventuais alteracoes na estrutura por outras threads
    lock.acquire()
    del connections[newSckt]
    lock.release()

    # Encerra a conexao
    newSckt.close()
    pass

```

Figura 2: Trecho do código com a proteção via thread lock para a operação de deleção no dicionário.