

# Exercício 4: Backlog e Processos Zumbis

Alunos: Luiz Fernando Lima Leite e Mateus da Costa e Silva Rios Alves de Andrade RA: 248405 e 230806

> Instituto de Computação Universidade Estadual de Campinas

Campinas, 14 de Outubro de 2025.

# Sumário

1	Dinâmica de Filas de Conexão TCP		2
2	Modificação do Servidor TCP		3
	2.1	Implementação sem tratamento de SIGCHLD	3
	2.2	Implementação com tratamento de SIGCHLD	3
3	Testes	stes Automatizados	
4	Testes com Sniffers		5
5	Ambie	ente de Execução	5

#### 1 Dinâmica de Filas de Conexão TCP

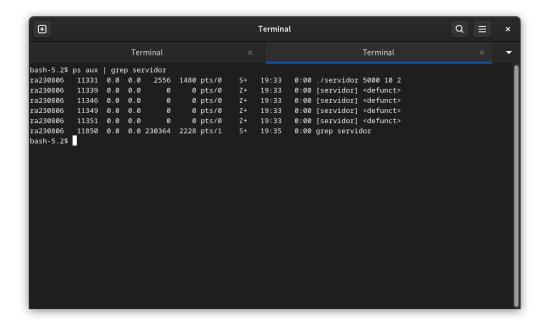
A SYN queue é uma fila de conexões TCP que ainda não completaram o Three-Way Handshake: assim que o kernel recebe uma requisição com a mensagem SYN ele adiciona a conexão na SYN queue. Já a Accept queue é a fila de conexões que concluíram o Three-Way Handshake e estão aguardando a chamada da função accept. Assim que o kernel recebe uma mensagem ACK do cliente ele remove a conexão da SYN queue e a adiciona na Accept queue, e, após uma chamada da função Accept, a conexão mais antiga da Accept queue é retirada da fila.

Essas filas existem para administrar dos recursos do servidor, permitindo que haja um controle da carga das tarefas de execução do Three-Way Handshake e processamento de requisições. Isso assegura o paralelismo do servidor concorrente e fornece resistência contra ataques de SYN flooding e DDoS.

O parâmetro backlog da função listen define o tamanho da Accept queue, enquanto que o parâmetro do kernel /proc/sys/net/ipv4/tcp\_max\_syn\_backlog define o tamanho da SYN queue. O parâmetro backlog atua por socket, enquanto que o parâmetro do kernel é global e abrange todos os sockets do sistema. O kernel também possui um limite global de tamanho para a Accept queue, definido pelo parâmetro /proc/sys/net/core/somaxconn, e este limite não pode ser ultrapassado pelo parâmetro backlog da função listen.

### 2 Modificação do Servidor TCP

#### 2.1 Implementação sem tratamento de SIGCHLD



#### 2.2 Implementação com tratamento de SIGCHLD

O processo pai, ao receber o sinal SIGCHLD indicando que um processo filho terminou, chama a função waitpid para retirar esse processo do estado zumbi. Isso é feito em um loop, pois um outro processo pode terminar antes do handler retornar. A opção WNOHANG garante que, se nenhum processo tiver terminado, o servidor vai continuar sua execução ao invés de esperar que outro processo termine.

#### 3 Testes Automatizados

Resultados dos testes variando o backlog (10 clientes simultâneos, delay de 1 segundo no servidor)

```
bash-5.2$ bash teste.sh 40400

127.0.0.1 40400

tcp_max_syn_backlog do sistema: 2048

Backlog | Conexōes ESTABLISHED | Conexōes Rejeitadas

0 | 7 | 3
1 | 10 | 0
2 | 10 | 0
3 | 10 | 0
4 | 10 | 0
5 | 10 | 0
6 | 10 | 0
7 | 10 | 0
8 | 10 | 0
9 | 10 | 0
10 | 0
```

Sem backlog, o servidor não foi rápido o bastante para processar todos os pedidos de conexão, resultando em três conexões rejeitadas inicialmente. Permitindo um backlog, isso não ocorreu e todas as conexões foram feitas imediatamente. O tamanho máximo do backlog não afetou os testes, pois é ordens de magnitude maior do que os valores de backlog testados.

#### 4 Testes com Sniffers

Os clientes cujas conexões são rejeitadas só enviam mensagens com a flag SYN. Quando a fila está cheia, o servidor ignora novas conexões, forçando os clientes a esperar o timeout e enviar novas mensagens SYN até receber uma resposta.

Foi utilizado o comando "tcpdump -i lo tcp port 40400 and "tcp[tcpflags] & (tcp-syn) != 0"para inspecionar os testes. A saída está disponível no arquivo "tcpdump.out". Só observamos a primeira rodada de testes, visto que os resultados de uma se aplicam para todas.

## 5 Ambiente de Execução

Foi utilizada a máquina "freitas"(143.106.16.232) para a execução dos testes.