# Implementação da API de Comunicação com Memória Compartilhada

Grupo A: Vitor Calegari, Matheus Bigolin, Pedro Fountoura, Pedro Taglialenha

## Comunicação Inter e Intra-Sistema

## Problema a ser resolvida na segunda entrega:

• Suportar comunicação entre sistemas autônomos (processos POSIX, via rede) e entre componentes (threads POSIX, dentro de um processo).

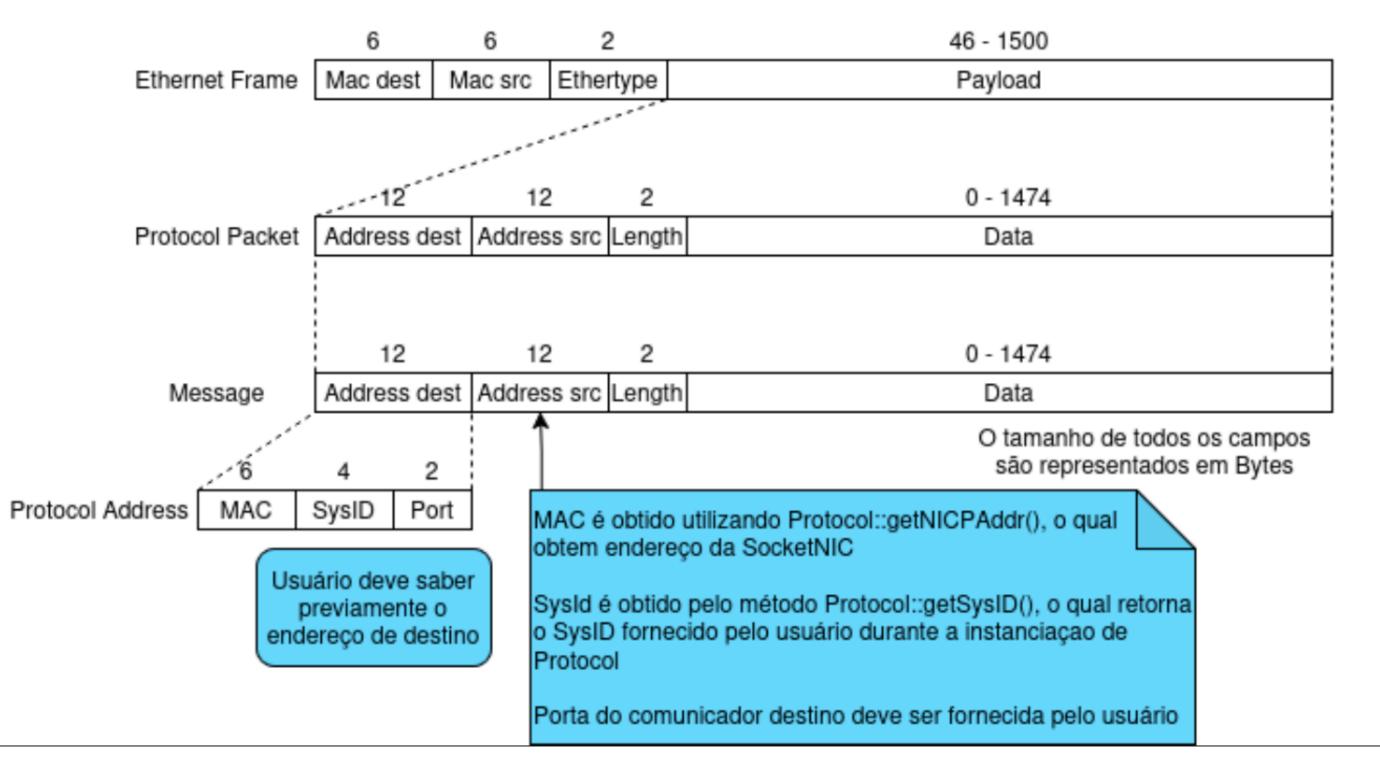
# Adaptações do protocolo para nova Nic

- O Protocol agora é template em SocketNIC e SharedMemNIC, gerenciando instâncias de ambas para acessar rede e memória compartilhada.
- Implementa a lógica de decisões de:
  - Envio (send): Usa o SysID de destino para escolher entre SocketNIC ou SharedMemNIC.
  - Recepção (update / receive): Usa SysID para validar destino e direcionar o processamento/liberação do buffer para a NIC correta.
- Preenchimento de cabeçalho ETH: Assume a responsabilidade de preencher o cabeçalho Ethernet no send, necessário para abstrair a SharedMemNIC que não lida com camada 2.
- Suporte a Broadcast: Adiciona lógica específica para lidar com broadcast de porta e de sistema.

## Concorrência

### Mutexes para Estruturas compartilhadas

- Adicionados std::mutex às classes Conditionally\_Data\_Observed e Concurrent\_Observed para proteger as listas de observers (\_observers) durante attach, detach e notify. Evita condição de corrida quando múltiplas threads modificam/acessam a lista.
- A recepção assíncrona via SIGIO agora utiliza uma std::condition\_variable para acordar a thread dedicada (recvThread).



Durante o envio, Protocol é encarregado de:

- Alocar um Buffer por uma das NICs
- 2) Preencher o cabeçalho Ethernet
- Copiar a mensagem para o Pacote do protocolo, o qual é o conteúdo do payload do quadro Ethernet

Durante o recebimento o conteúdo do payload é copiado do Buffer pela NIC para um Pacote de Protocol.

Protocol preenche a mensagem com os dados do Pacote recebido.

Endereços especiais:

0 = Broadcast\_SysID

Caso uma mensagem seja enviada com o SysID 0, todos os veiculos (Processos) alcançáveis dentro da rede recebem a mensagem.

0xFFFF = Broadcast\_Port

Caso uma mensagem seja enviada com Port 0xFFFF, todos os componentes(Threads) de um veículo (Processo) recebem a mensagem. act [User View Send] , Mensagem tem o seguinte formato: Endereços especiais: Address ::= SEQUENCE { 0 = Broadcast SysID Cada Communicator é mac OCTET STRING (SIZE(6)), identificado unicamente Caso uma mensagem seja enviada sysID OCTET STRING (SIZE(4)), pelo seu Address port OCTET STRING (SIZE(2)) com o SysID 0, todos os veiculos (Processos) alcançáveis dentro da rede recebem a mensagem. Message ::= SEQUENCE { destAddress Address, 0xFFFF = Broadcast Port srcAddress Address, data\_length OCTET STRING (SIZE(2)), Caso uma mensagem seja enviada data OCTET STRING (SIZE(0..1474)) com Port 0xFFFF, todos os componentes(Threads) de um veículo (Processo) recebem a mensagem. <<assignment>> <<assignment>> Usuário preenche os bool sent = communicator.send(msg) Message msg = Message(Size) campos da mensagem Usuario pode obter seu proprio endereço (Endereço do comunicador) pelo metodo Communicator::addr()

# Endereçamento MAC:SYS\_ID:PORT: Identificação e Roteamento

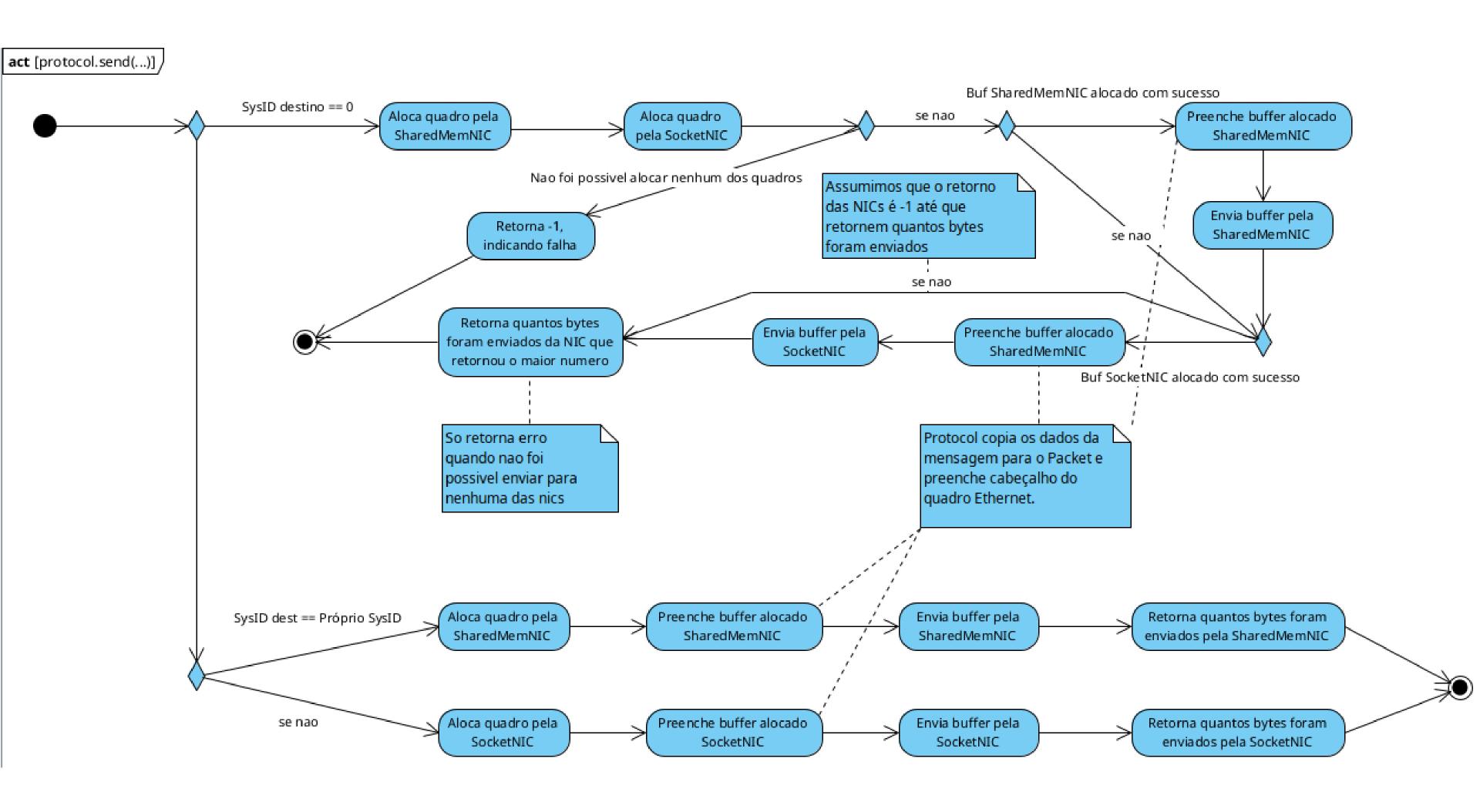
#### **Estrutura Protocol::Address:**

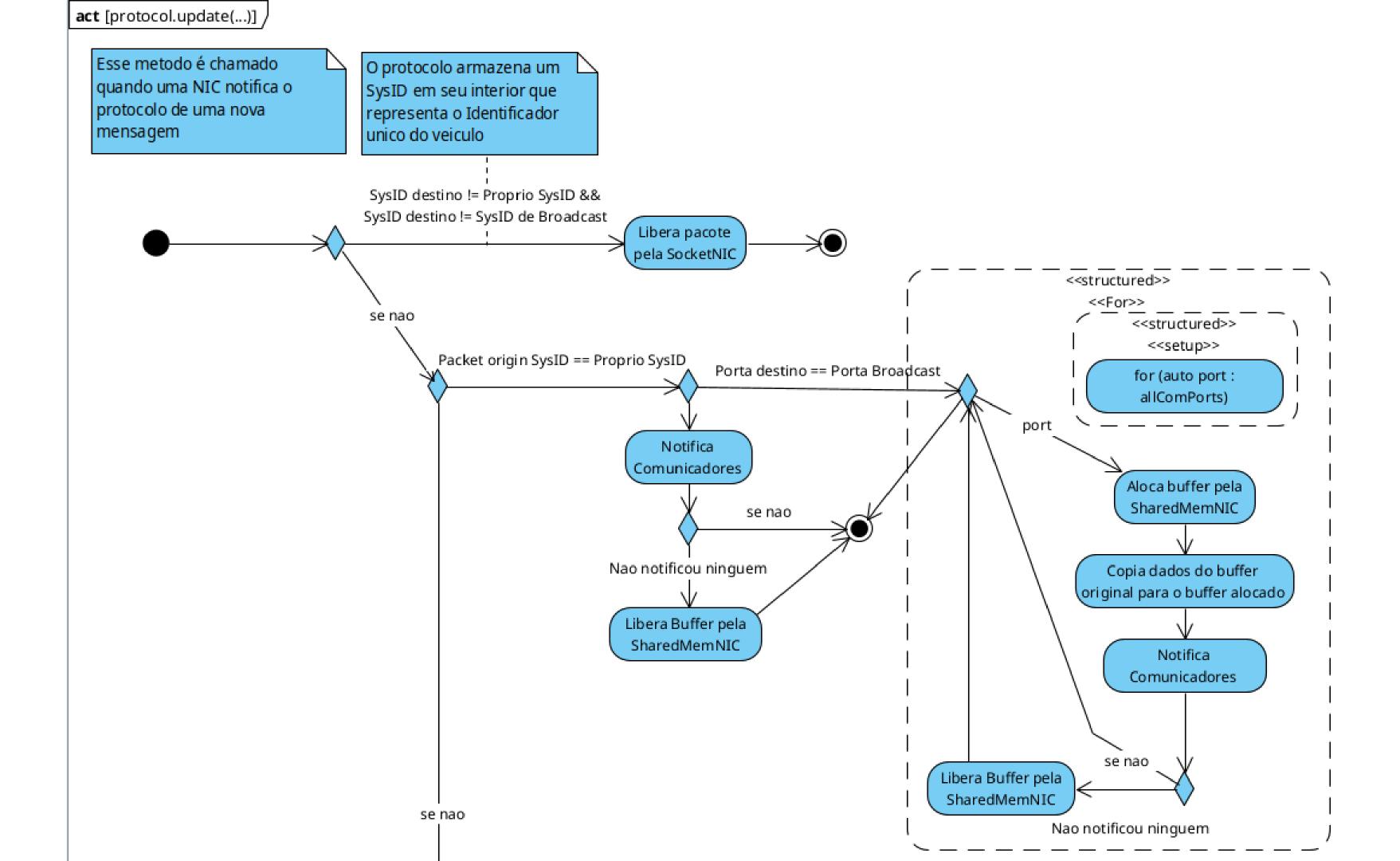
- Physical\_Address \_paddr (MAC): Identifica a interface física do sistema na rede.
   Relevante para SocketEngine.
- SysID \_sysID (unsigned short): Identifica o Sistema Autônomo (Processo POSIX). É a chave de roteamento principal.
- Port \_port (unsigned short): Identifica o Componente (Thread POSIX / Communicator) dentro de um sistema. Usado para demultiplexação final.

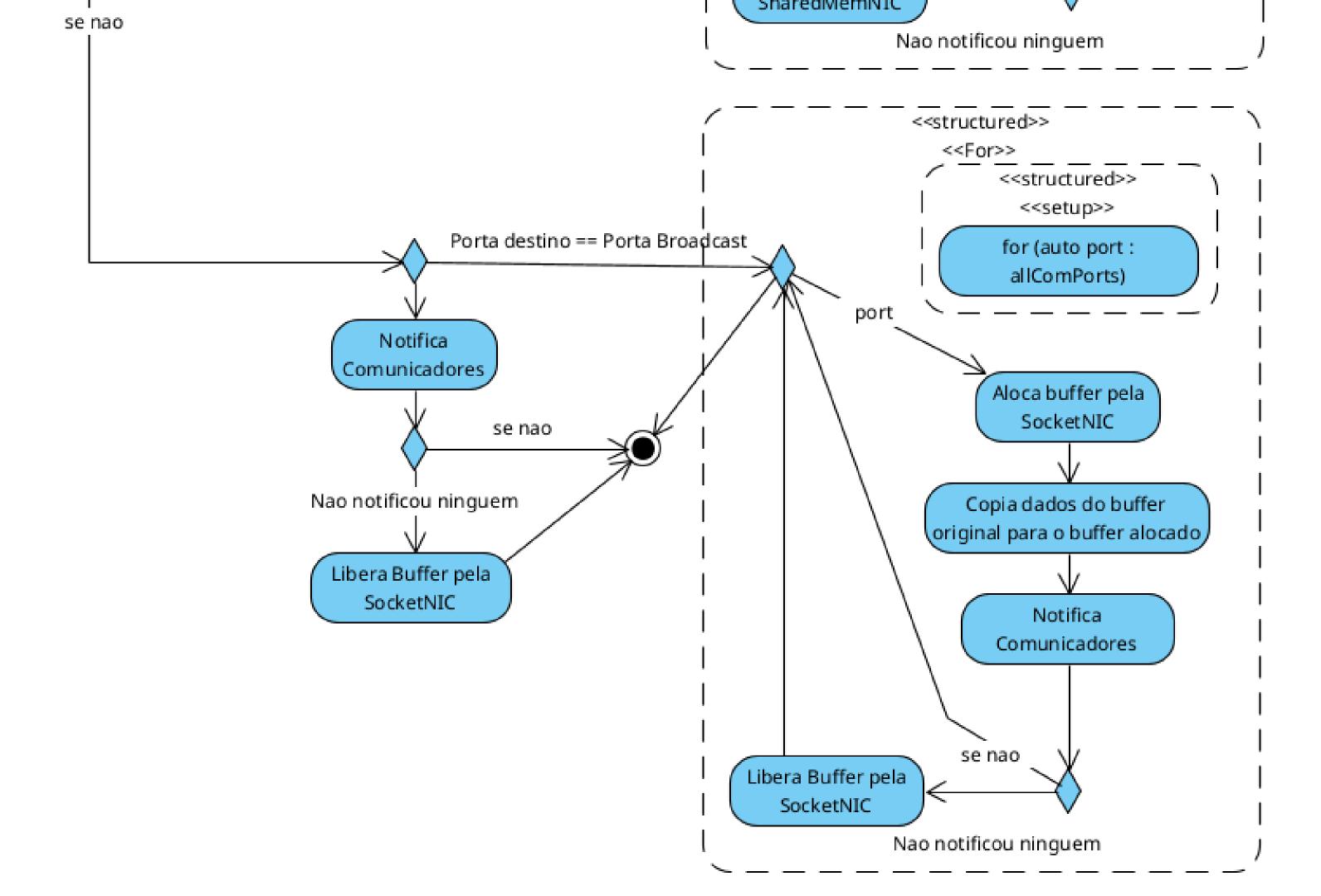
#### **Roteamento no Protocol:**

- send: Compara to.getSysID() com \_sysID local -> Escolhe \_smnic (local) ou \_rsnic (rede) para alloc e send.
- update (Recepção): Chamado por \_smnic ou \_rsnic. Verifica dest.getSysID(). Se não for local, descarta. Se local, usa dest.getPort() para notificar Communicator. (Detalhado no diagrama a seguir)
- receive (Chamado pelo Communicator):
  - Recebe o Buffer\* (buf, que contém o frame completo).
  - Cria um objeto Packet pkt localmente na pilha.
  - Determina a NIC de origem
  - Chama o receive da NIC correspondente (\_smnic->receive ou \_rsnic->receive), passando buf e
     &pkt.
  - NIC::receive então copia o payload Ethernet (buf->data()->data<char>()) para dentro do objeto pkt.
  - De volta ao Protocol::receive, extrai endereços from/to de pkt.header().
  - Realiza a cópia do pacote final dos dados da aplicação de pkt.template data<char>() para a Message do usuário (void\* data).
  - Chama free da NIC correspondente para liberar o buf original.

O Protocol gerencia a complexidade do roteamento e do unmarshalling específico da NIC.







## Comunicação Inter e Intra-Sistema

## Solução Proposta:

- Introdução de duas implementações da abstração Engine:
  - SocketEngine: Para comunicação inter-sistema (rede Ethernet, Raw Sockets).
     Usa SIGIO + CondVar para recepção assíncrona.
  - SharedEngine: Para comunicação intra-sistema (entre threads do mesmo processo). Usa memória compartilhada, modelo Produtor-Consumidor.
- A classe Protocol agora gerencia instâncias de ambas as NICs (SocketNIC, SharedMemNIC) e atua como o ponto de roteamento principal.
- O Communicator e a Message oferecem uma interface para a aplicação, abstraindo a complexidade da escolha da via de comunicação.

# SocketEngine vs. SharedEngine

A escolha entre as engines é feita pela camada Protocol

## SocketEngine (Rede - Inter - Sistema):

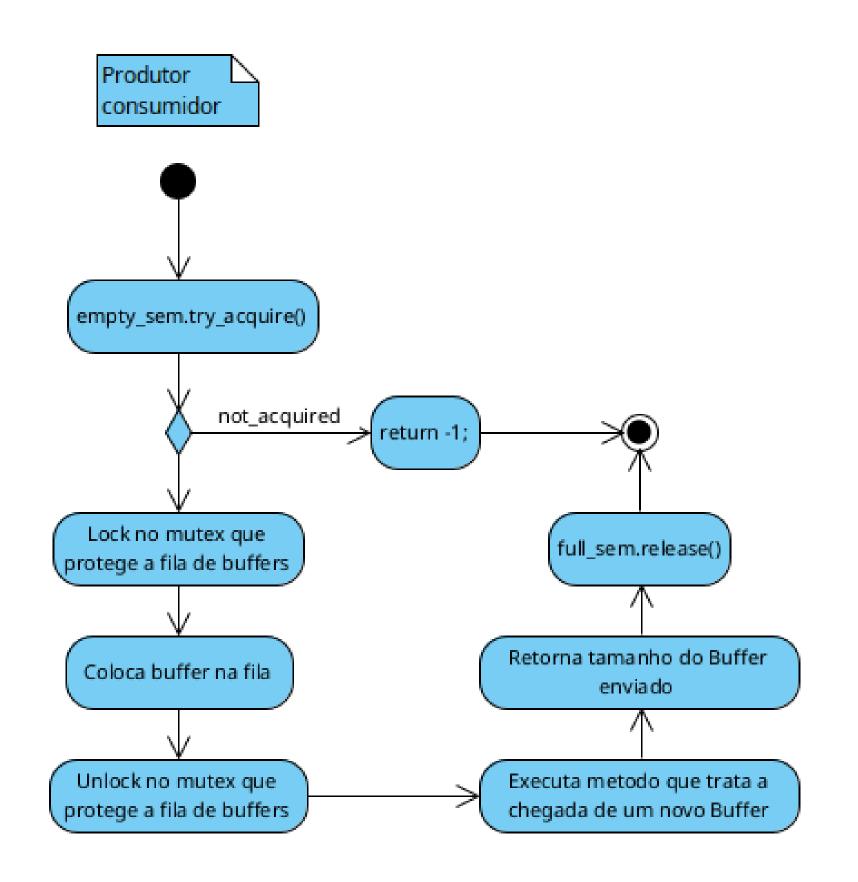
- Usa Raw Sockets (AF\_PACKET) para acesso à Camada 2.
- Recepção:SIGIO sinaliza evento -> signalHandler notifica std::condition\_variable -> Thread dedicada (recvThread) acorda e chama handler (NIC::handle\_signal). CondVar evita processamento direto no handler de sinal.
- Gerencia MAC Address e Index da interface física.

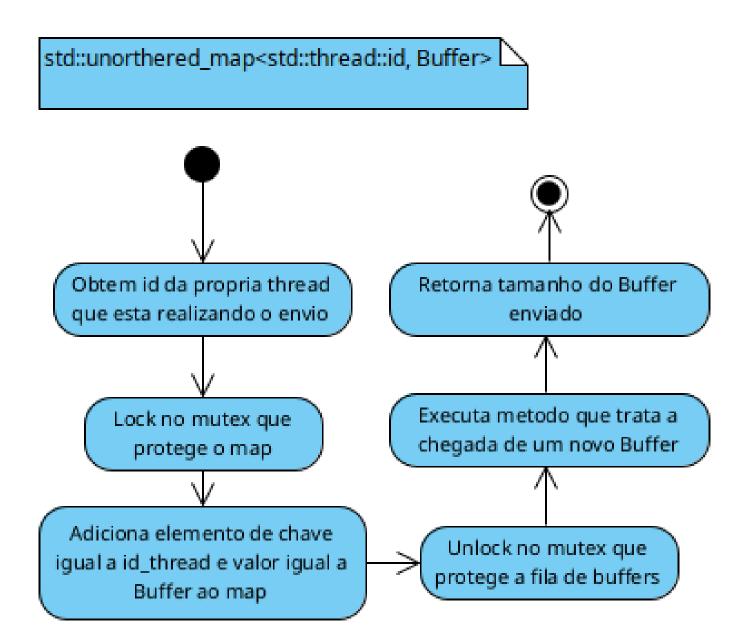
#### **SharedEngine (Local - Intra-Sistema):**

- Não usa Sockets. Opera puramente em memória.
- send enfileira, receive desenfileira.
- Send chama diretamente o handler (NIC::handle\_signal) registrado via bind para imitar a chegada de mensagem.

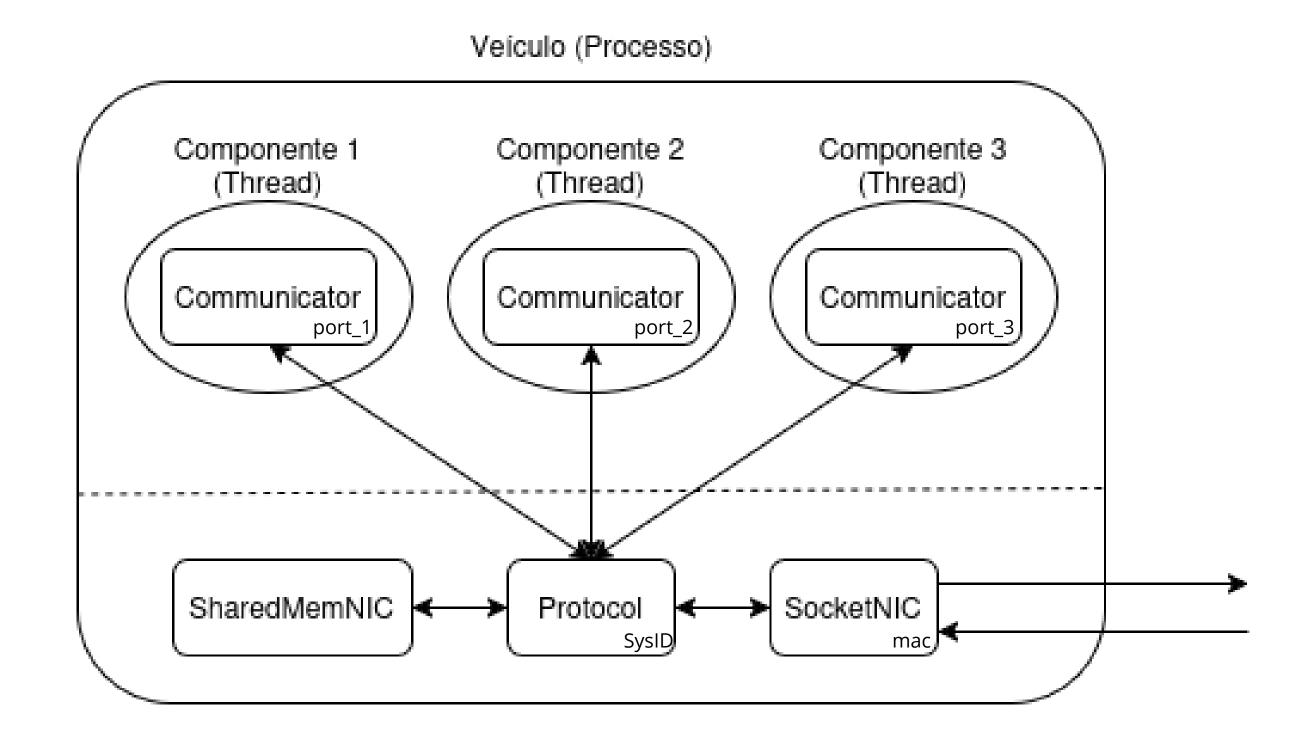
# Funcionamento da SharedMemEngine

act [SharedEngine Flows]

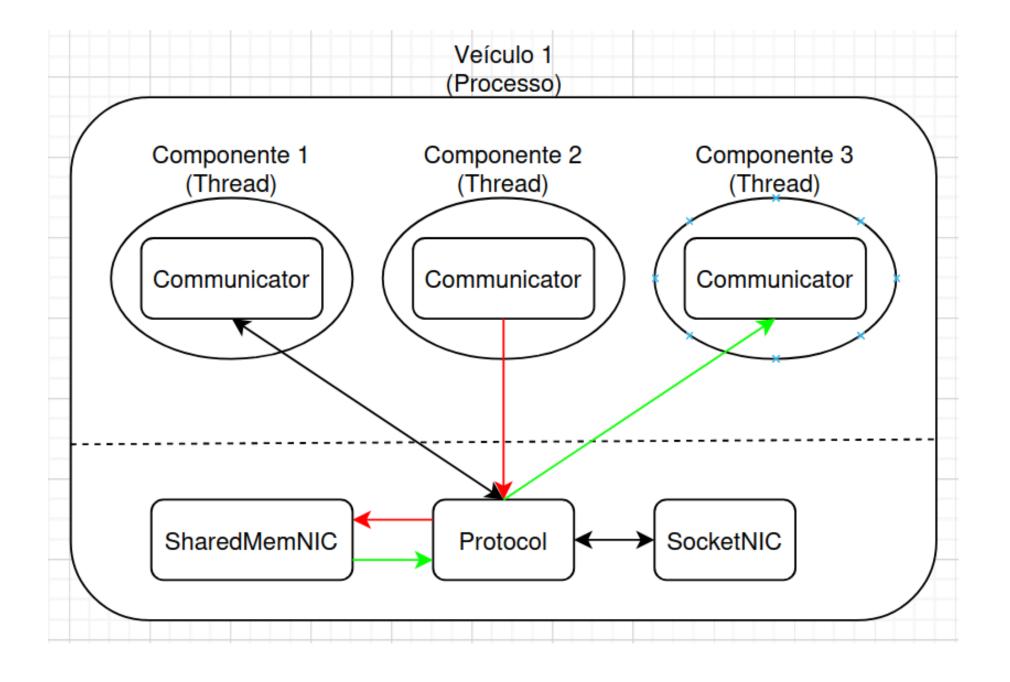


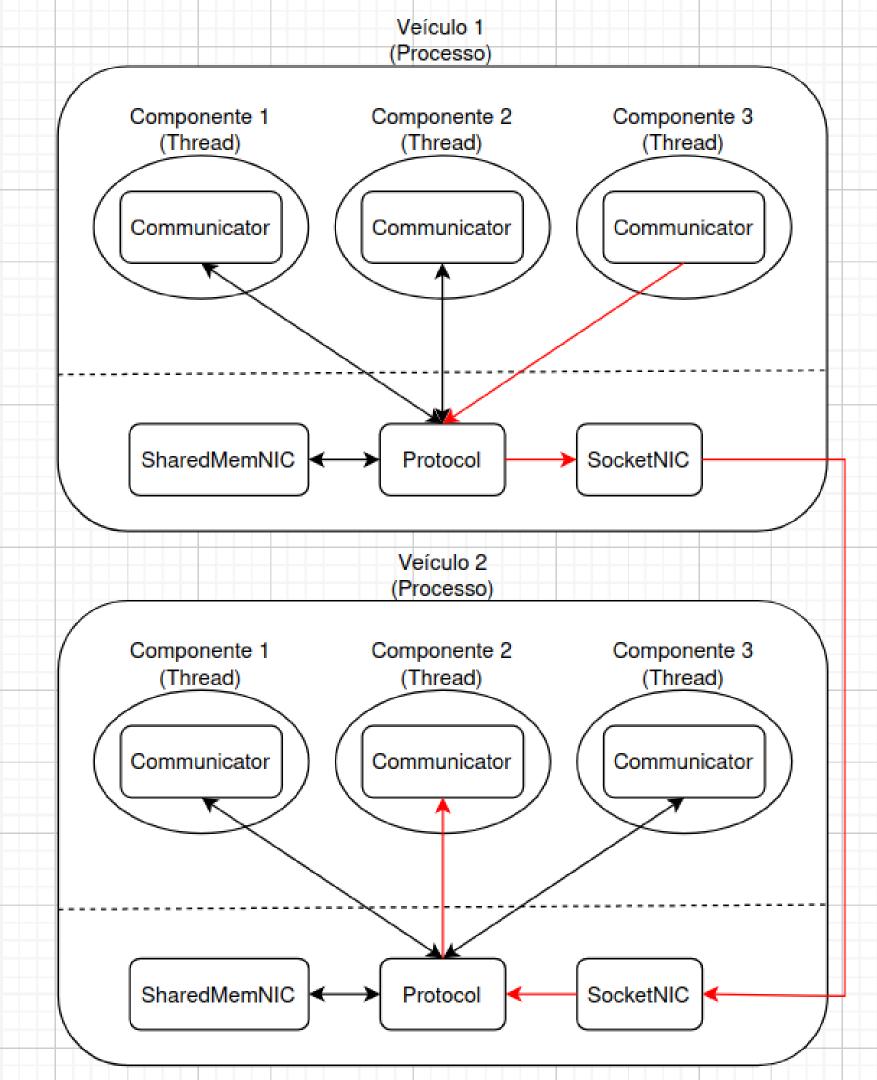


## Representação do veículo



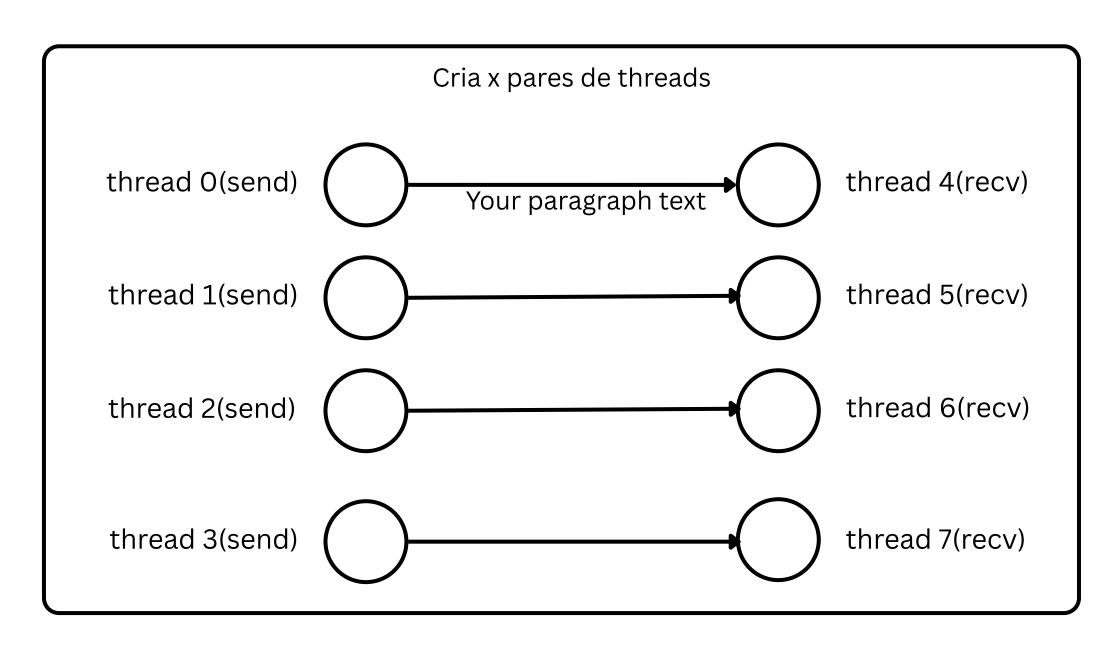
## Exemplos de comunicação





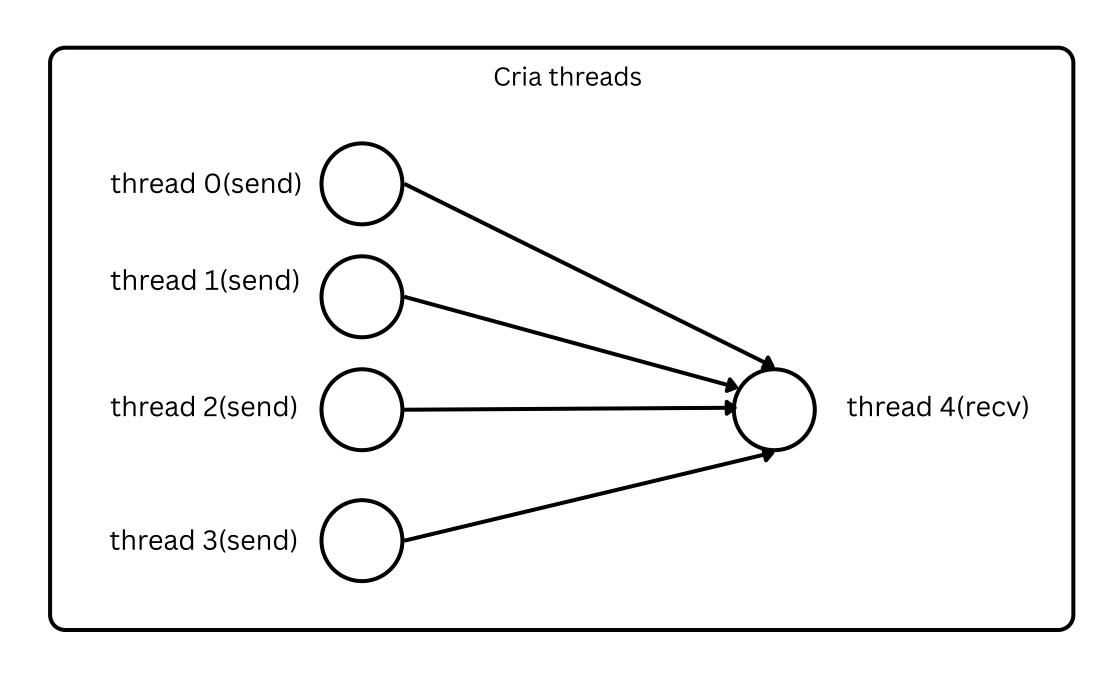
## Muitas threads para muitas threads

Processo Principal (main)

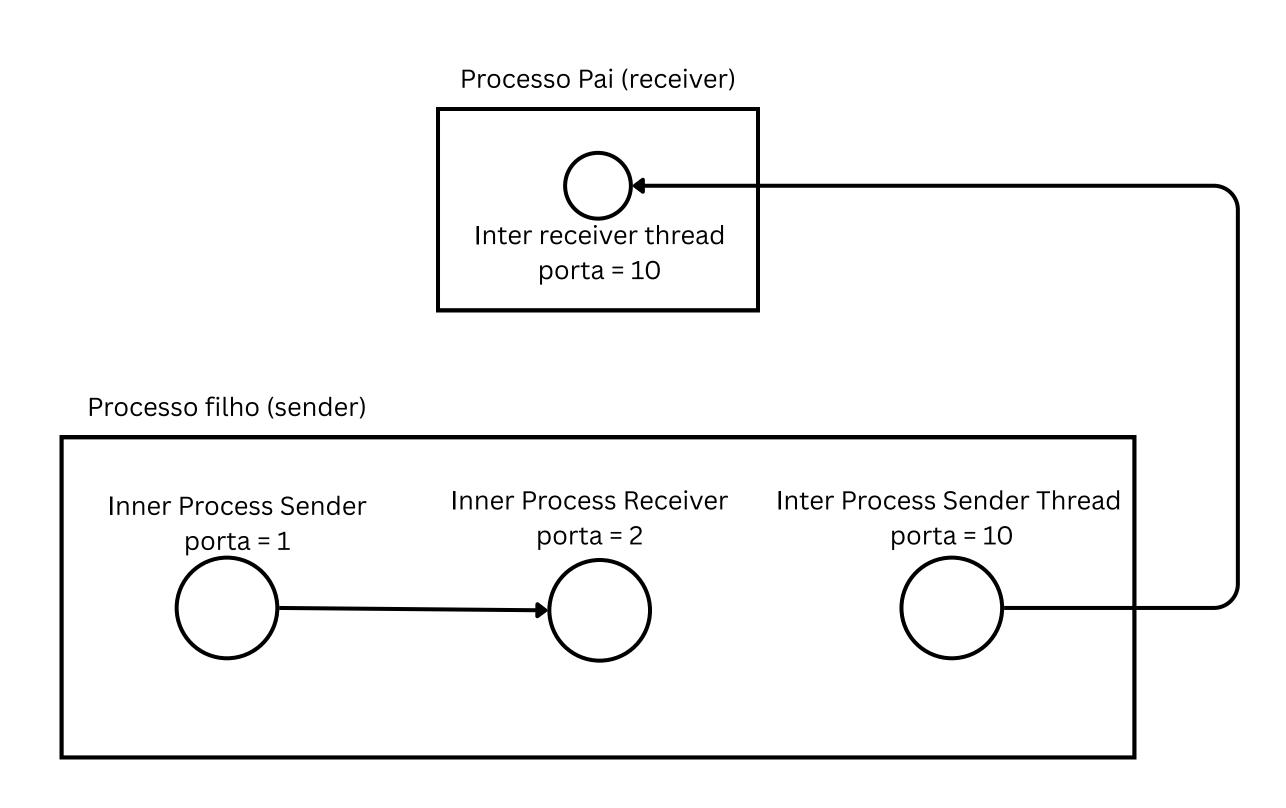


## Muitas threads para uma thread

Processo Principal (main)



## Uma thread para uma thread



#### Teste de broadcast vizinho

#### Teste de broadcast

```
Thread (13): Received (0): d8 4e 3b bf a8
Thread (14): Received (0): d8 4e 3b bf a8
Thread (16): Received (0): d8 4e 3b bf a8
Thread (18): Received (0): d8 4e 3b bf a8
Thread (15): Received (0): d8 4e 3b bf a8
Thread (19): Received (0): d8 4e 3b bf a8
Thread (0): Sending (0): d8 4e 3b bf a8
Thread (17): Received (0): d8 4e 3b bf a8
Thread (17): Received (0): d8 4e 3b bf a8
Thread (11): Received (0): d8 4e 3b bf a8
Broadcast test finished!
```

#### Teste de latência

```
Comunicação entre threads de um mesmo processo:
Latência média observada: 12.173 µs
Comunicação entre threads de processos diferentes:
Latência média observada: 27.508 µs
```

```
Processo (30565): Received (23): ab 18 1 a2 54
Processo (30564): Received (22): ab 18 1 a2 54
Processo (30565): Received (24): 17 8 e5 32 ea
Processo (30564): Received (23): ab 18 1 a2 54
Processo (30564): Received (24): 17 8 e5 32 ea
Broadcast test finished!
```

#### Teste de vazão

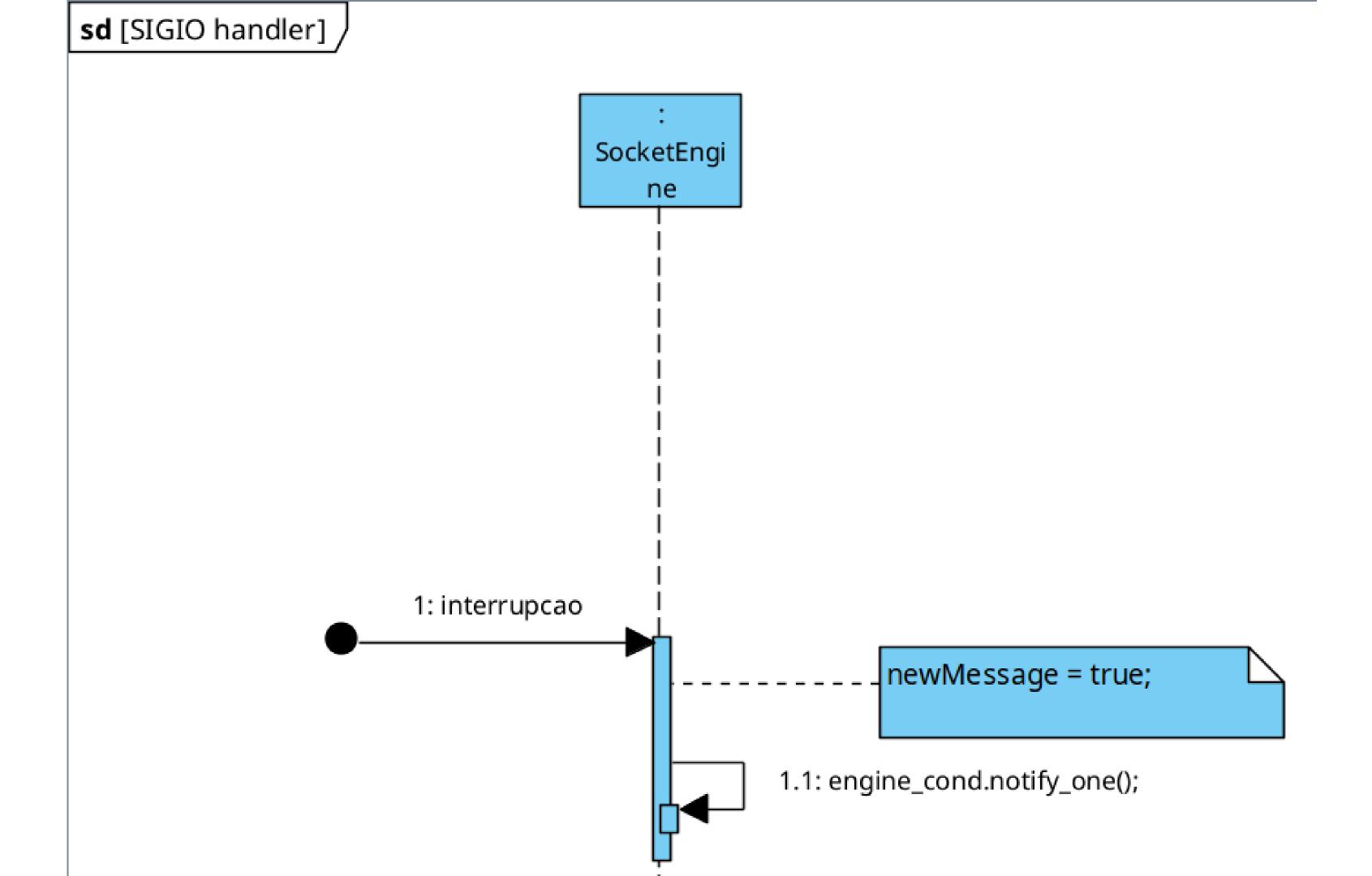
```
INE5424 Testing: running e2_throughput_test

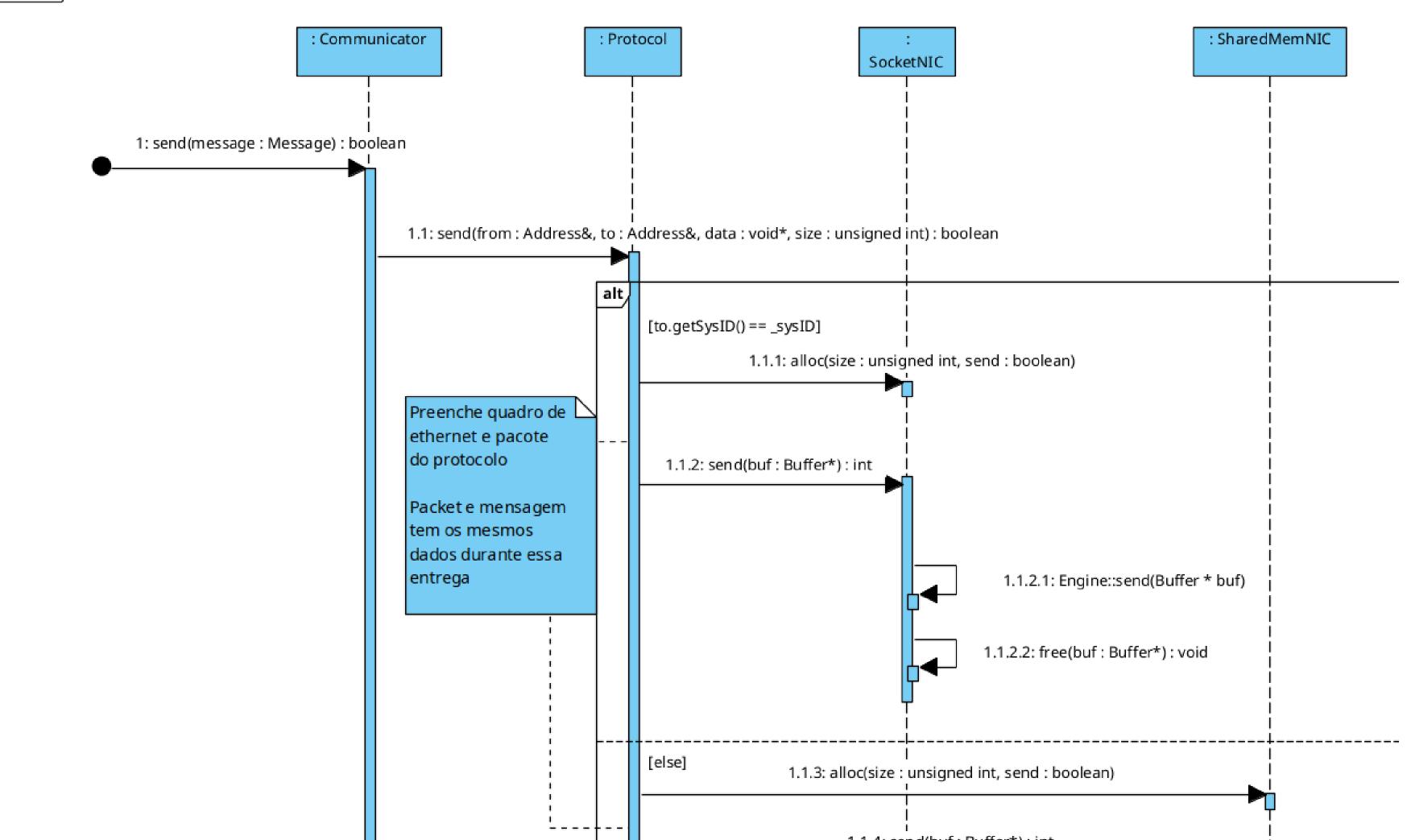
Enviando leva de 1000 mensagens:
Vazão média: 70736.37 mensagens/s
Vazão máxima: 80627.71 mensagens/s

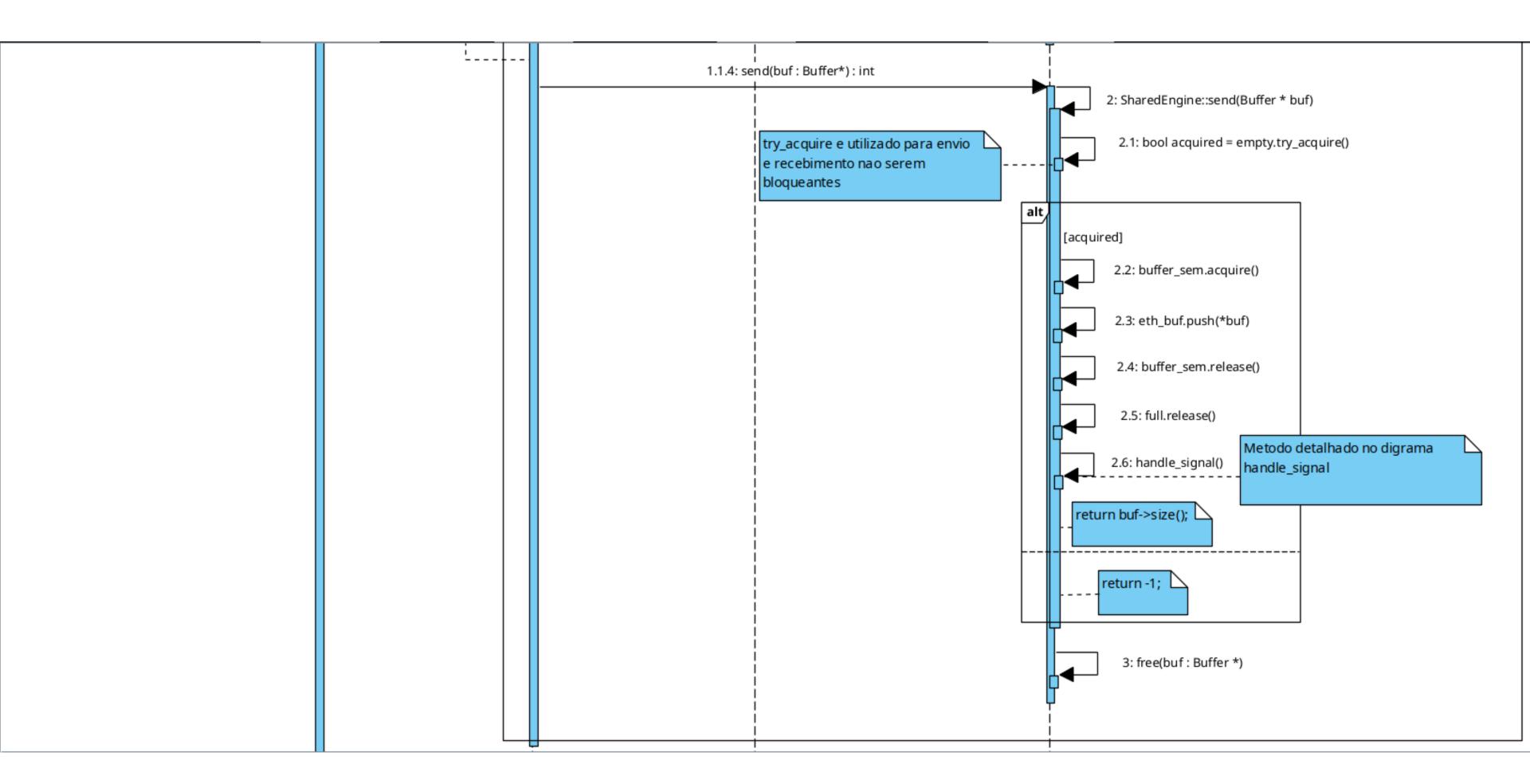
Enviando leva de 5000 mensagens:
Vazão média: 83845.72 mensagens/s
Vazão máxima: 84012.27 mensagens/s

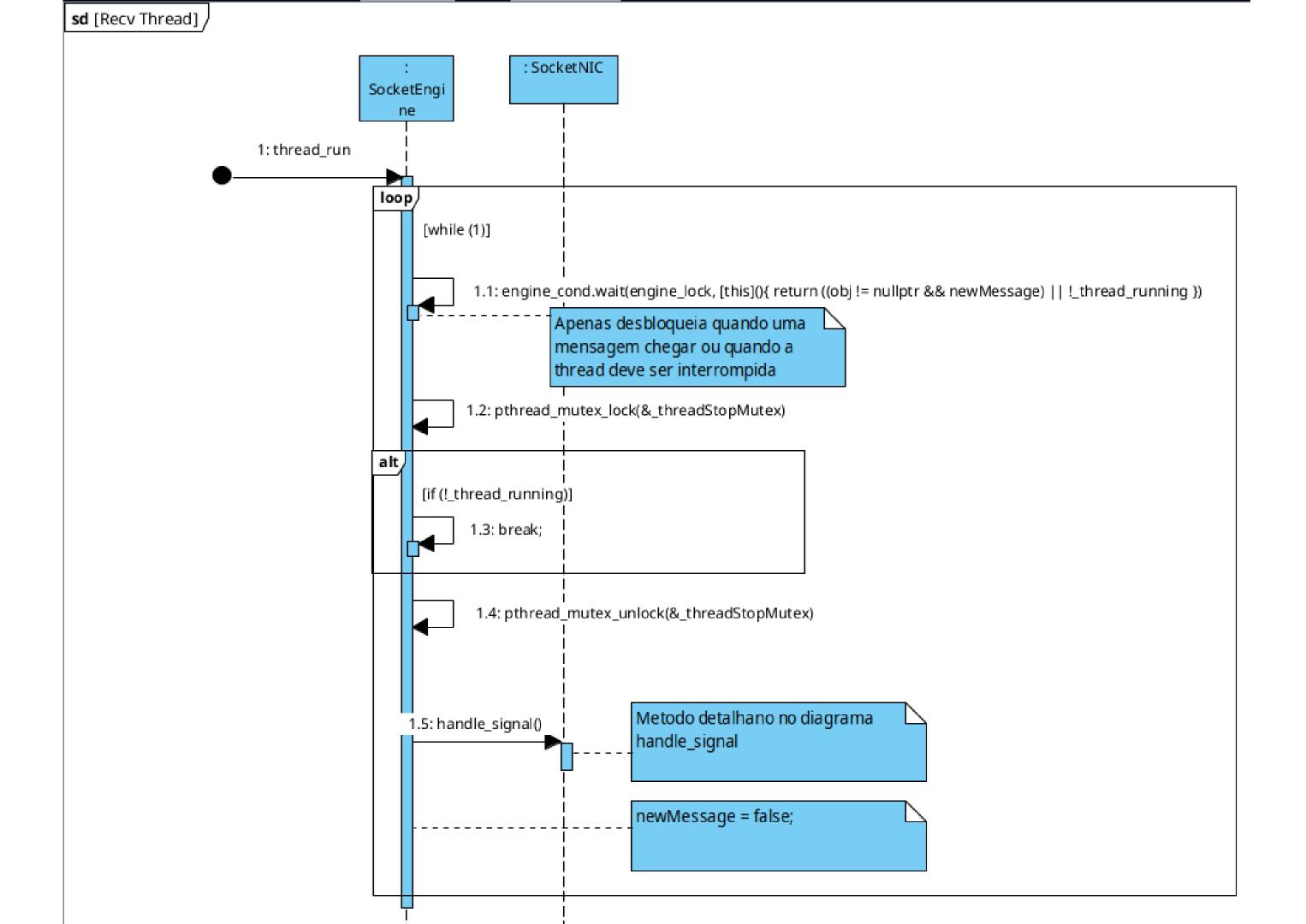
Enviando leva de 25000 mensagens:
Vazão média: 87773.69 mensagens/s
Vazão máxima: 87783.18 mensagens/s

Enviando leva de 125000 mensagens:
Timeout na recepção de mensagens.
```

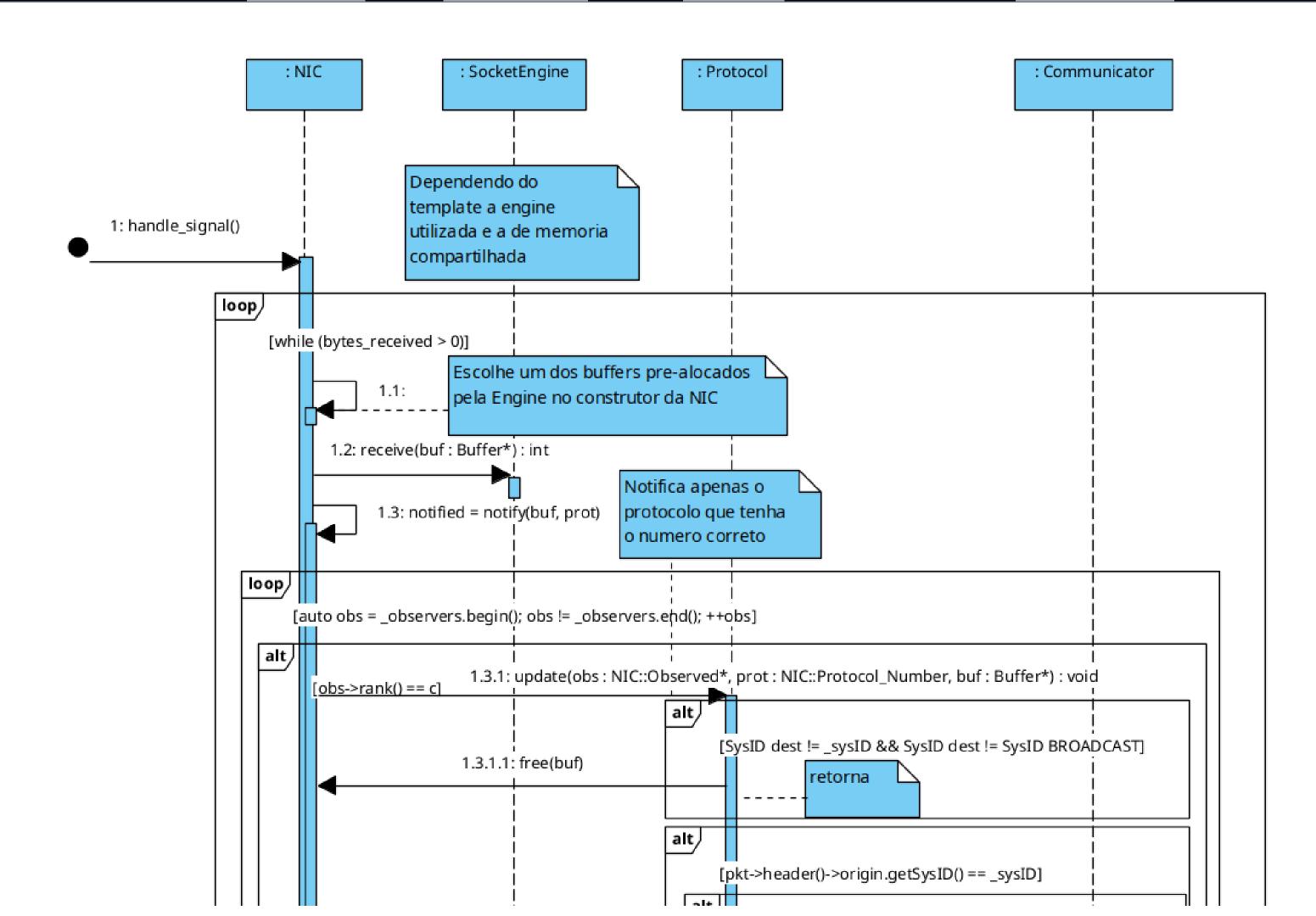


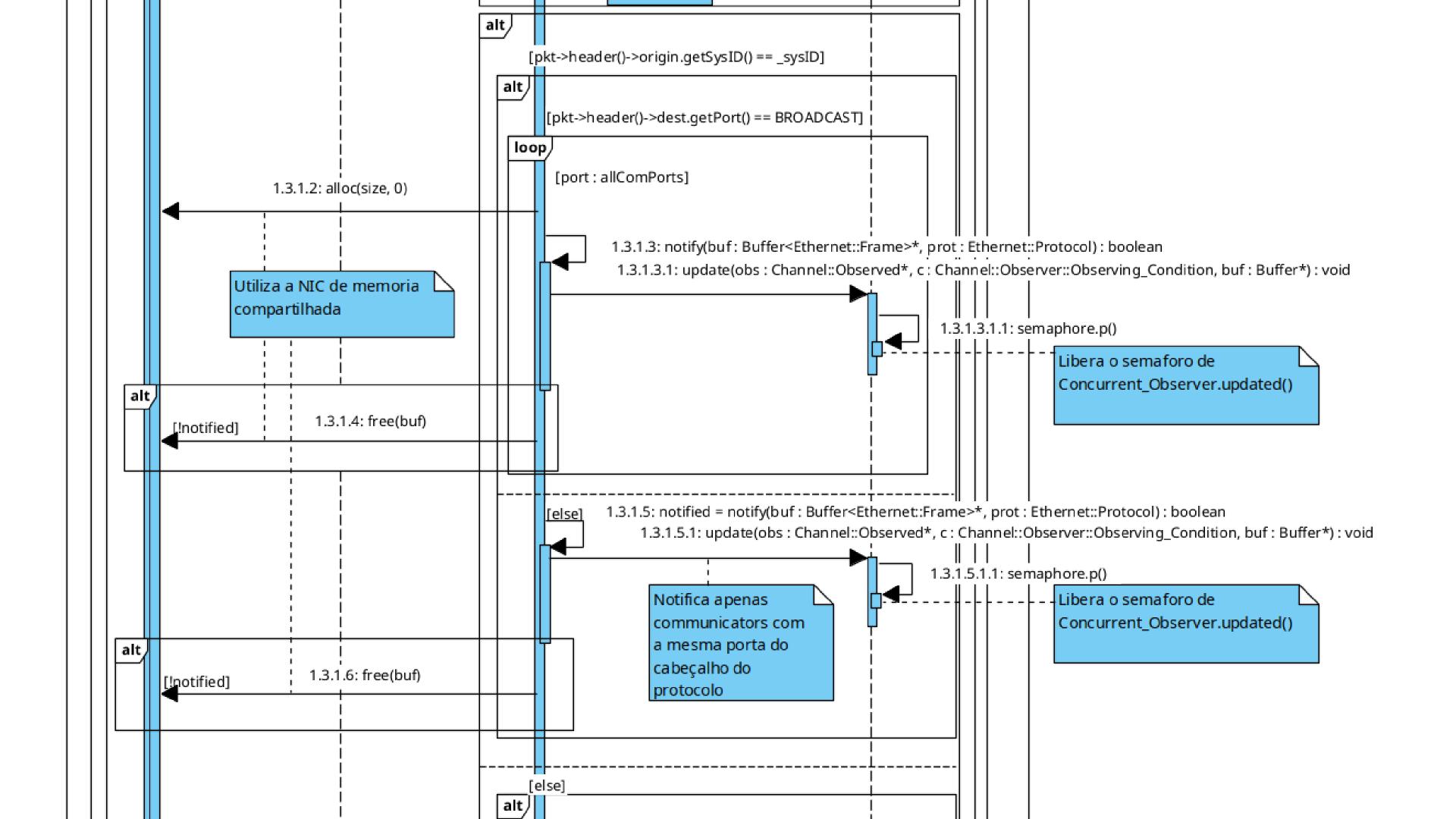


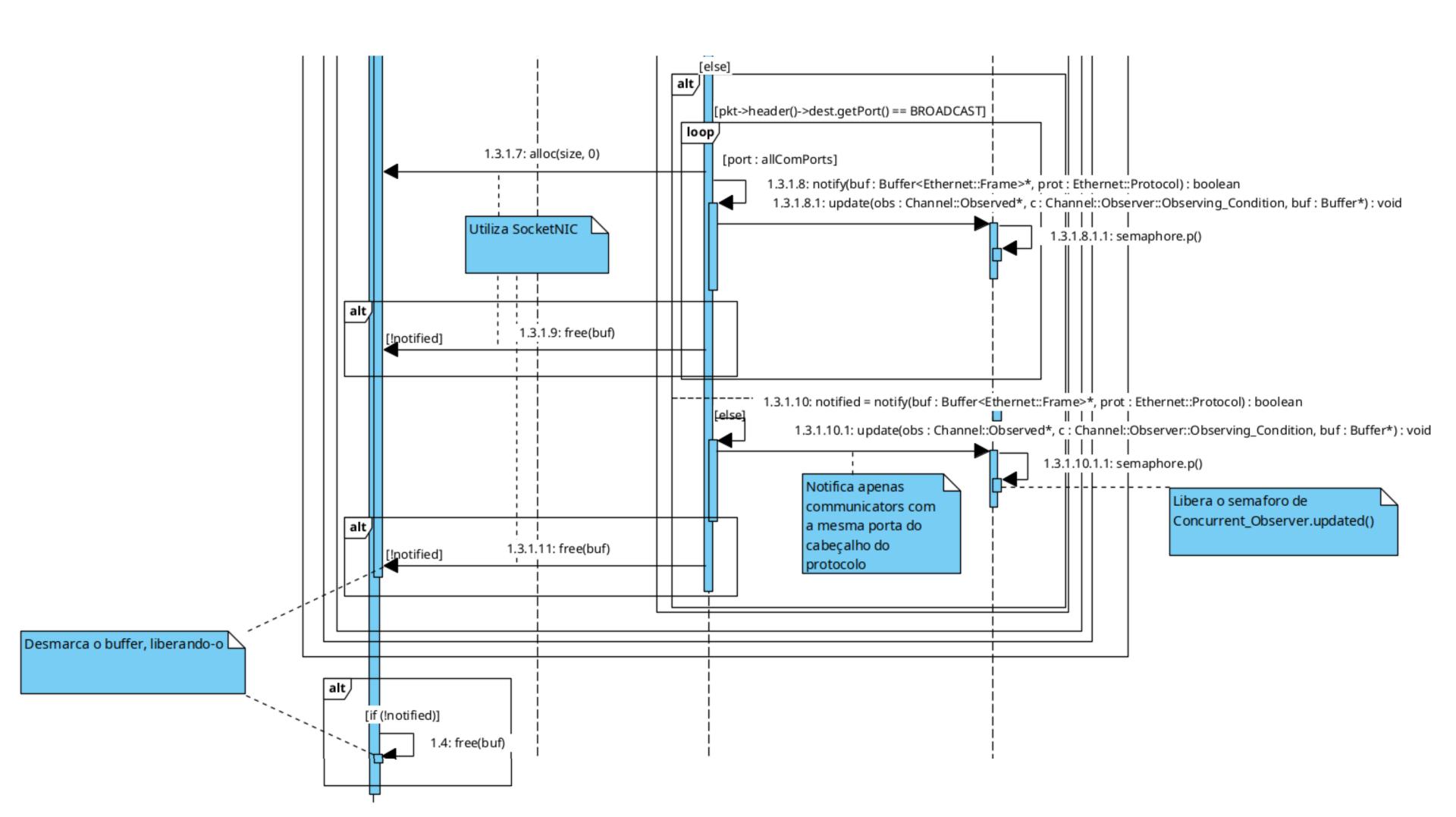




sd [handle\_signal]







Observed.notify Observer.update

