

---

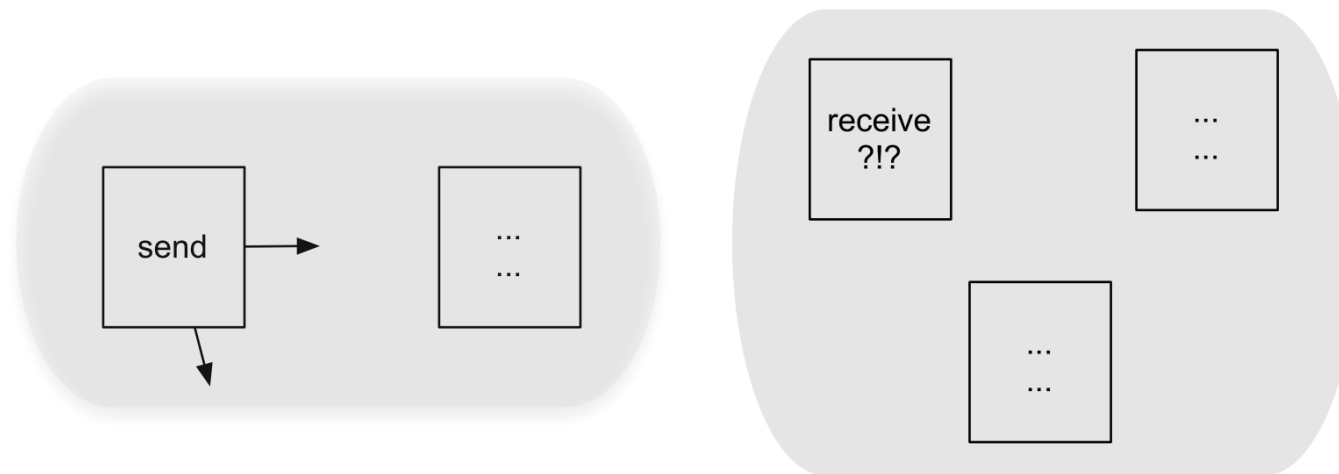
# Sistemas Distribuídos

## Comunicação e Coordenação – Clientes e Servidores

março de 2017

# Comunicação entre Processos Distribuídos

- troca de mensagens exige coordenação



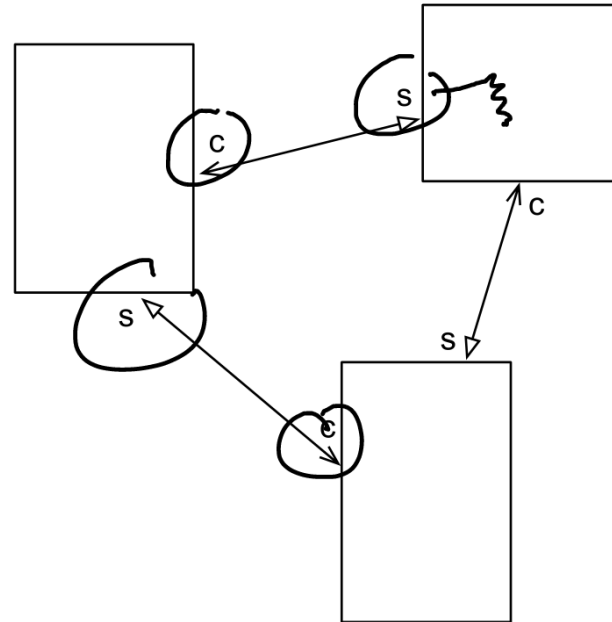
# Padrão cliente-servidor

- servidor sempre a espera de comunicação
  - em programas sequenciais: bloqueado
- cliente sempre inicia a comunicação
  - assimetria: cliente deve saber localizar servidor *endereço*
  - envio de requisição associado a um ou mais recebimentos

## pseudo-servidor

```
while (true) do {  
    aguarda requisição de qualquer cliente C  
    processa requisição  
    responde a cliente C  
}
```

# Padrão cliente-servidor



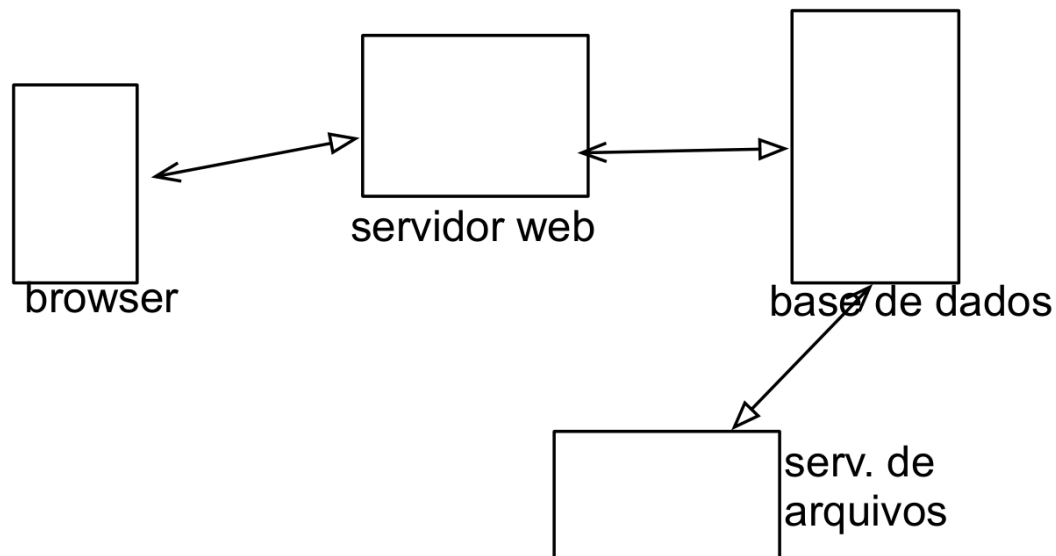
- nomenclatura faz sentido dentro de uma interação

## padrão de comunicação mais difundido

- servidores clássicos (BD, autenticação, hora certa, ...)
- uso genérico do padrão

# Arquiteturas de n camadas

- hierarquia de clientes e servidores
  - bem difundidas em aplicações web



*N-tiers  
N camadas*

# Modelos de servidores

- servidores iterativos: processamento (completo) de um pedido por vez
- servidores concorrentes: <sup>atendimento</sup> simultâneo a vários clientes
  - multitarefa
    - multiprocesso
    - multithread
  - monotarefa
    - atendimento a vários clientes “misturado” no código
    - usado em sistemas (1) com interação entre clientes e (2) com recursos limitados
    - relação com multi-tarefa cooperativo

*serv. chat*

# Servidores iterativos

- em programas sequenciais: estrutura do “pseudo-servidor” já garante um atendimento por vez

```
while (true) do {  
    aguarda requisição de qualquer cliente C  
    processa requisição  
    responde a cliente C  
}
```

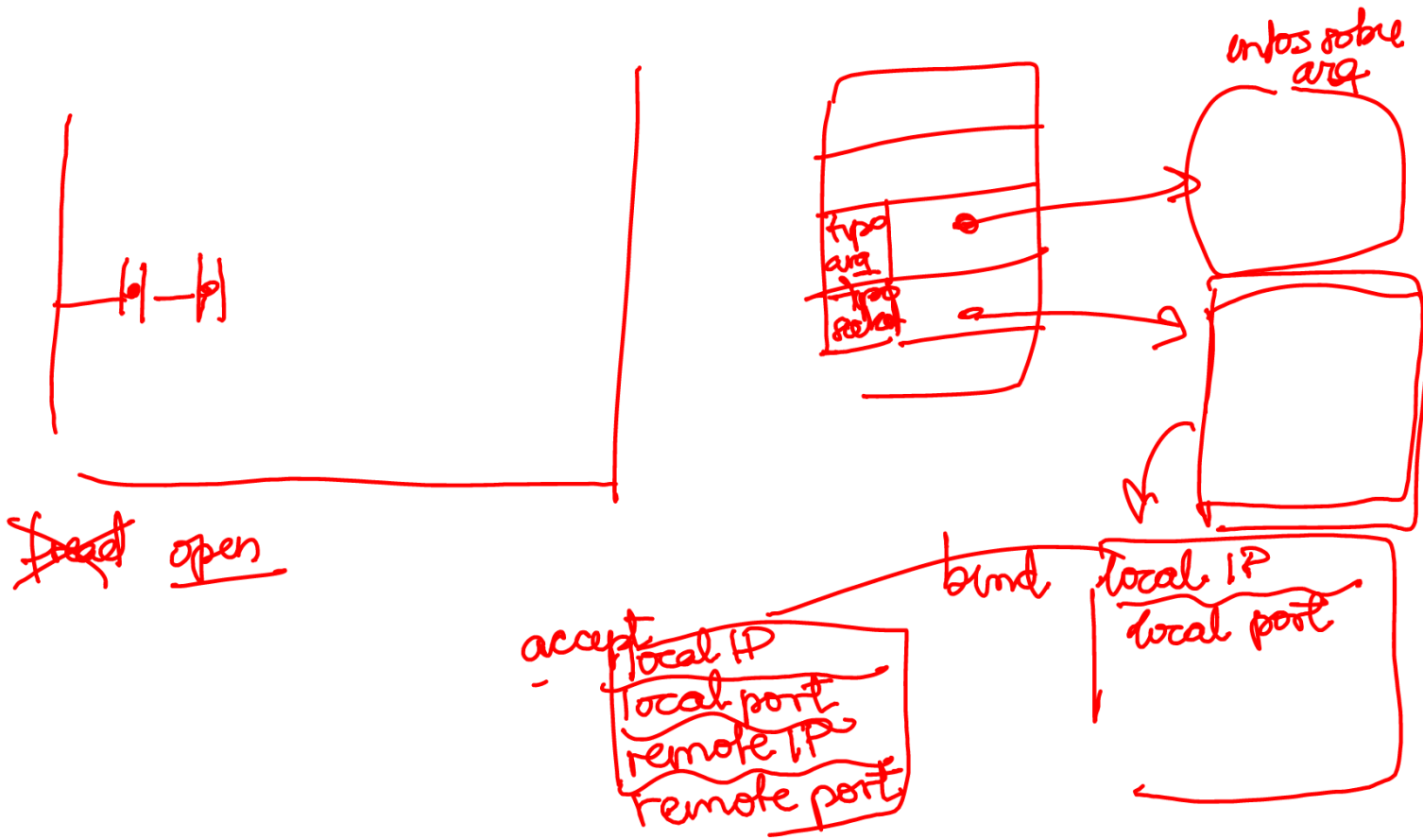


TCP > UDP, IP, outros protocolos  
UNIX domain protocol,

embute o modelo cliente servidor





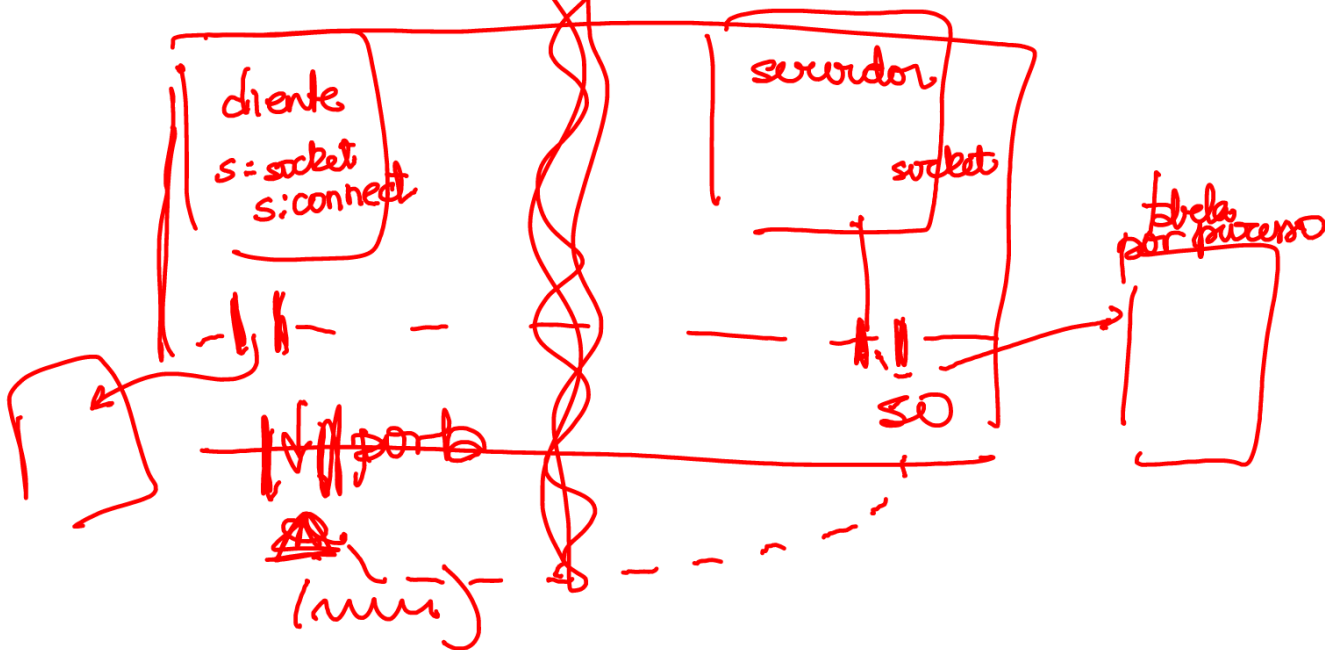


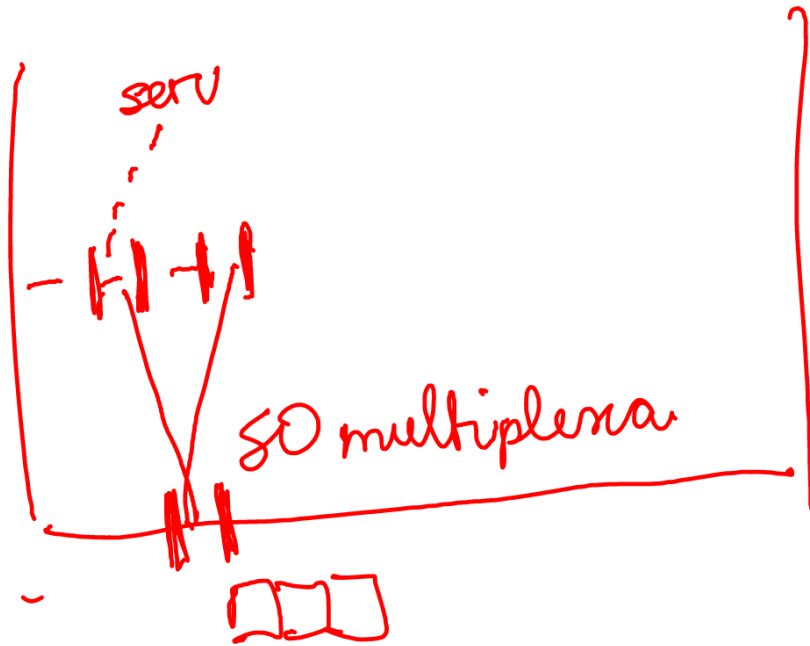
# interface C

s = socket()

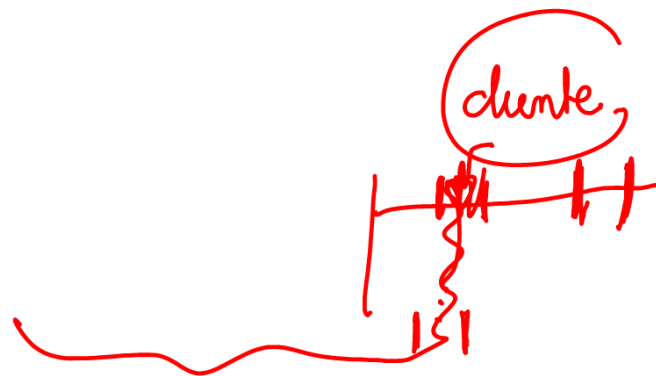
bind(s, IP+porta)

listen(s, ~) /\* avisa ao SO que este socket é "servidor" \*/





child = accept



# Servidores iterativos – Lua e luasocket

*luasocket*

```
-- load namespace
local socket = require("socket")
-- create a TCP socket and bind it to the local host, at any port
local server = assert(socket.bind("*", 0))
-- find out which port the OS chose for us
local ip, port = server:getsockname()
-- print a message informing what's up
print("Please telnet to localhost on port " .. port)
print("After connecting, you have 10s to enter a line to be echoed")
-- loop forever waiting for clients
while 1 do
    -- wait for a connection from any client
    local client = server:accept()
    -- make sure we don't block waiting for this client's line
    client:settimeout(10)
    -- receive the line
    local line, err = client:receive()
    -- if there was no error, send it back to the client
    if not err then client:send(line .. "\n") end
    -- done with client, close the object
    client:close()
end
end
```

# Servidores iterativos com eventos

pedido conexão  
trat. cliente  
glob\_ocupado = true

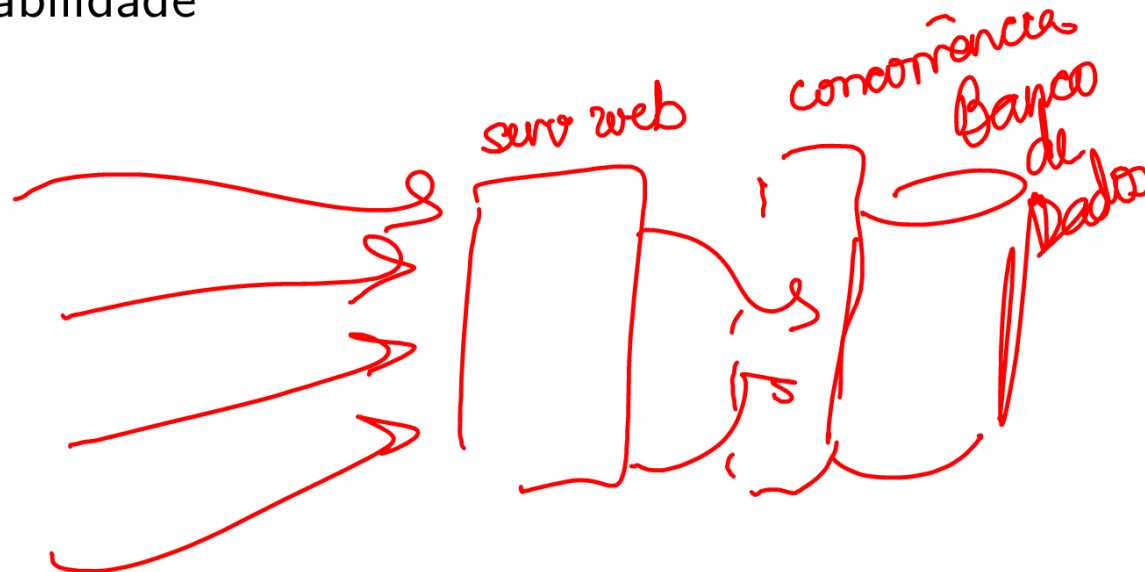
pedido conexão  
tratamento cli  
recebe

- como postergar tratamento de novo cliente?
  - 1 servidor só volta a tratar eventos depois de tratamento do cliente anterior totalmente finalizado
  - 2 servidor registra estado ocupado e pode responder a outros clientes comunicando estado

# Servidores concorrentes multitarefa

→ threads de SO / threads de aplicação

- threads x processos
- escalabilidade



multitarefa com processos UNIX

```
cli = server:accept()
if ((pid = fork()) == 0) {
    /* filho */
    server:close()
    trata cli → cli:close()
    exit()
} else /* pai */
    cli:close()
```

com threads (pthread)

```
*void tratacliente (*void arg) {
```

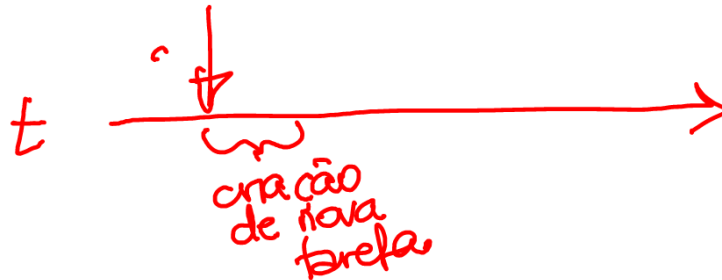
trata cliente

fecha socket cliente

```
} /* more threads/
```

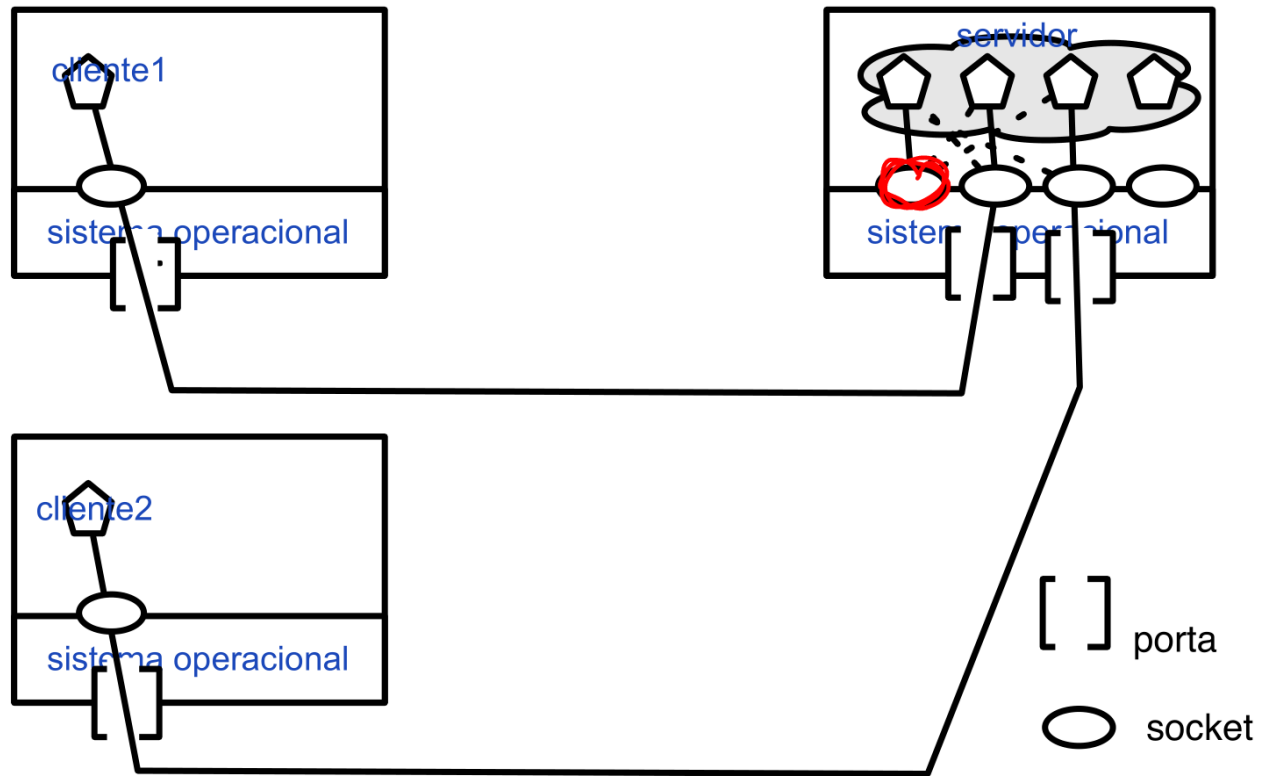


# Servidores multitarefa sob demanda



- disparo de tarefas *sob demanda*, isto é, quando chega uma requisição
  - uma tarefa para interação com cada cliente
- elasticidade no atendimento
  - sobrecarga de criação e destruição de tarefas

# Sockets: multitarefa sob demanda

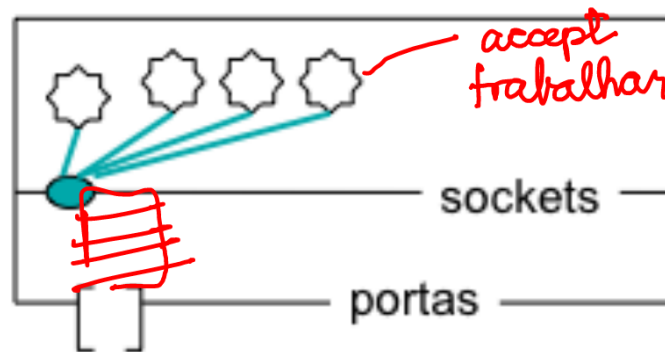


# Servidores multitarefa com pré-alocação

- unidades de execução pré-existentes (pool de tarefas) prontas para atender requisições
    - modelo iterativo em cada tarefa
    - outras estruturas mais complexas
- 
- atendimento imediato se tarefas disponíveis
  - maior dificuldade no ajuste do tamanho do *pool*

# Sockets: multitarefa com pré-alocação

*server = socket (...)  
:  
fork*



# Exemplo Andrews: servidor de arquivos

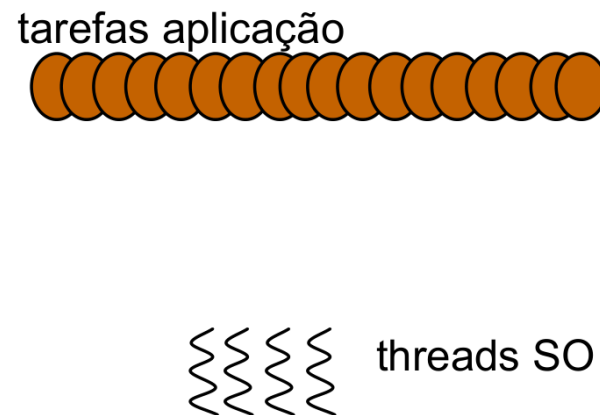
```
type kind = enum(READ, WRITE, CLOSE)
chan open(fname : string[*], clientid : int)
chan access[1:n](kind, other types) # other types give buffer, number of bytes, etc.
chan open_reply[1:n](int) # field is server index or error indication
chan access_reply[1:n](result types) # result types are file data, error flags, etc.
File_Server[i: 1..n]:: var fname : string[*], clientid : int
                      var k : kind, args : other argument types
                      var file_open : bool := false
                      var local buffer, cache, disk address, etc.
                      do true →
                        receive open(fname, clientid)
                        # open data file; if successful then:
                        send open_reply[clientid](i); file_open := true
                        do file_open →
                          receive access[i](k, args)
                          if k = READ → process read request
                          [] k = WRITE → process write request
                          [] k = CLOSE → close file; file_open := false
                          fi
                          send access_reply[clientid](result values)
                        od
                      od

Client[j:1..m]:: ...
send open("foo", j) # open file "foo"
receive open_reply[j](serverid) # get back id of server
# use and eventually close file by executing the following
send access[serverid](access arguments)
receive access_reply[j](results)
...
```

Greg  
Andrews  
SR

# Arquiteturas com pools de threads

- uso de tarefas no nível de aplicação e threads de sistema operacional
  - escalonamento cooperativo



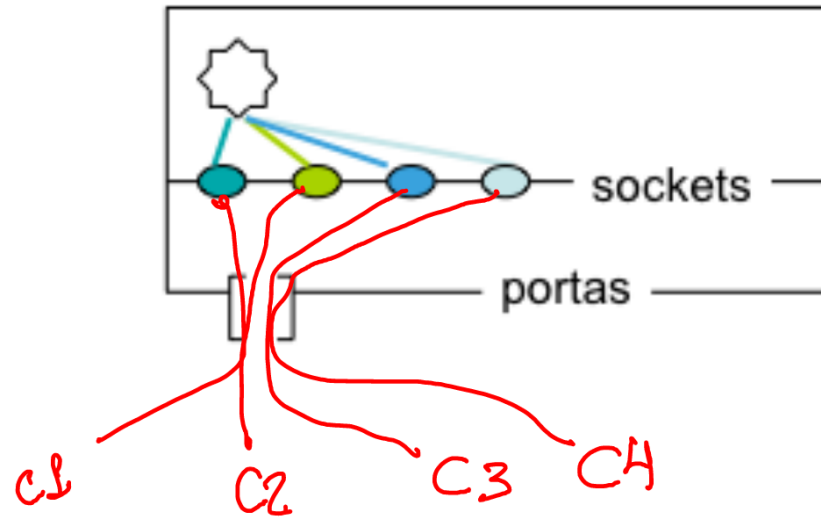
# Servidores Monotarefa

- integração natural com modelo de eventos
  - “próxima interação pode ser com qualquer um”
- caso simples: atendimento completamente contido em um tratador de evento

```
event <Request | clid, rqid, rq>  
  res = handle (rq);  
  trigger <Reply | clid, rqid, res>  
end
```

- caso geral: atendimento requer “diálogo” entre cliente e servidor
  - estado do diálogo deve ser mantido em variáveis globais


# Sockets: monotarefa



*servidor*



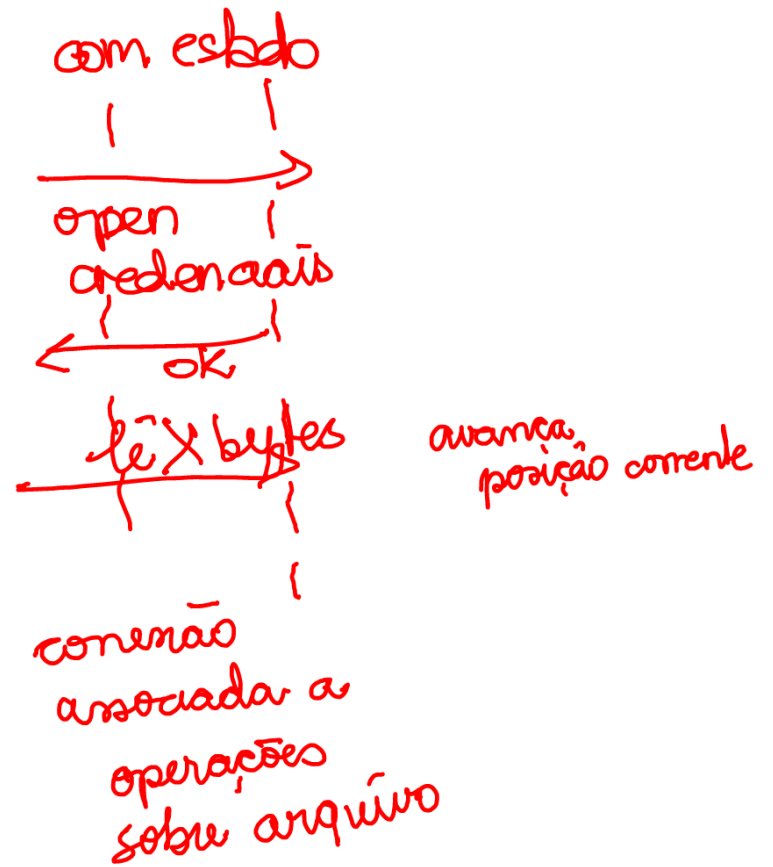
# Servidores monotarefas — exemplo (bobo) com 2 clientes de uso de *select*

```
local client1 = server:accept()
client1:settimeout(0); client1:setoption('tcp-nodelay', true)
local client2 = server:accept()
client2:settimeout(0); client2:setoption('tcp-nodelay', true)
local obs = {}
table.insert(obs,client1); table.insert(obs,client2)
while 1 do
  local clst1, clst2, err = socket.select(obs, {}, 1)
  for _, clt in ipairs(clst1) do 
    local line, err = clt:receive('*l')
    if line then
      clt:send(line)
    else
      print("ERRO: ".. err)
    end
  end
end
end
```

# Servidores com e sem estado

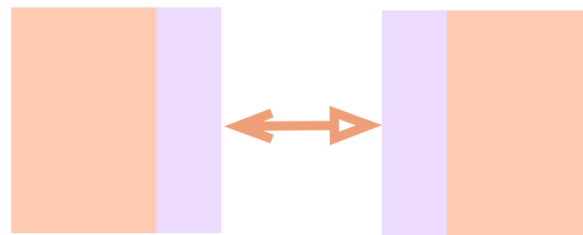
- servidor pode manter infos sobre clientes:
  - dentro de uma “requisição”
  - entre requisições

simplicidade X desempenho



# Cientes magros e gordos

- controle da quantidade de processamento realizada por clientes e servidores
  - condições de processamento e de comunicação
  - variação dinâmica de comportamento



*+ processamento  
cliente*  *pode conseguir diminuir  
transf. dados*