lusão mútua distribuída Algoritmo do servidor central Algoritmo do anel Algoritmo de Ricart e Agrawala

## Exclusão mútua distribuída

# Paulo Augusto Gomes Kataki

 ${\tt paulogkataki@hotmail.com}$ 

Instituto de Informática Universidade Federal de Goiás

13 de Julho de 2019



Exclusão mútua distribuída Algoritmo do servidor central Algoritmo do anel Algoritmo de Ricart e Agrawala

# Exclusão mútua distribuída

### Requisitos essenciais para exclusão mútua

- No máximo um processo pode acessar a região crítica por vez;
- 2 Pedidos para entrar e sair da região crítica eventualmente são sucedidos;
- 3 A ordem cronológica dos pedidos de entrada na região crítica deve ser mantida;



clusão mútua distribuída Algoritmo do servidor central Algoritmo do anel Algoritmo de Ricart e Agrawala

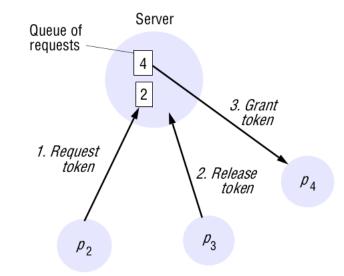
# Algoritmo do servidor central

# Algoritmo do servidor central

- 1 Forma mais simples de obter a exclusão mútua distribuída;
- 2 Ter um servidor central que controla a exclusão mútua;
- 3 Servidor utiliza um token para controlar o acesso a região crítica;
- 4 Há uma fila no servidor central para armazenar as requisições;



3 / 11





 $p_1$ 

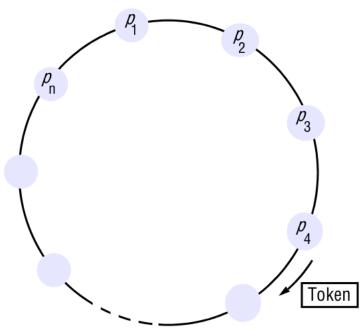
cclusão mútua distribuída Algoritmo do servidor central **Algoritmo do anel** Algoritmo de Ricart e Agrawala

# Algoritmo do anel

#### Algoritmo do anel

- Organiza os processos em forma de anel;
- **2** Cada processo comunica somente com o próximo processo, ou seja,  $p_i$  comunica com  $p_{(i+1)modN}$ .
- 3 Utiliza a ideia de token;
- 4 O processo que tiver o token pode entrar na região crítica;
- 5 Assim que sair da região crítica o processo passa o token para o próximo processo.







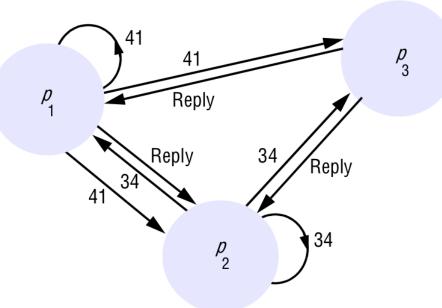
clusão mútua distribuída Algoritmo do servidor central Algoritmo do anel **Algoritmo de Ricart e Agrawala** 

# Algoritmo de Ricart e Agrawala

## Algoritmo de Ricart e Agrawala

- Utiliza somente troca de mensagem entre os processos;
- Utiliza multicast e relógios lógicos de Lamport;
- Garante todas as 3 restrições;
- lacktriangle Cada processo necessita de 2(N-1) mensagens para entrar na seção crítica;
- Tempo de sincronização dos processos é somente na transmissão das mensagens.







# Ricart and Agrawala's algorithm

```
On initialization

state := RELEASED;

To enter the section

state := WANTED;

Multicast request to all processes;

T := request's timestamp;

Wait until (number of replies received = (N-1));

state := HELD;
```

Exclusão mútua distribuída

9 / 11

```
On receipt of a request \langle T_i, p_i \rangle at p_i (i \neq j)
   if (state = HELD \ or \ (state = WANTED \ and \ (T, p_i) < (T_i, p_i)))
   then
                queue request from p; without replying;
   else
                reply immediately to p_i;
   end if
To exit the critical section
   state := RELEASED;
   reply to any queued requests;
```

usão mútua distribuída Algoritmo do servidor central Algoritmo do anel **Algoritmo de Ricart e Agrawala** 

## Exclusão mútua distribuída

### Paulo Augusto Gomes Kataki

 ${\tt paulogkataki@hotmail.com}$ 

Instituto de Informática Universidade Federal de Goiás

13 de Julho de 2019



11 / 11