

ALGORITMOS DISTRIBUÍDOS

Algoritmos de eleição

Algoritmos Distribuídos (eleição)

- Em sistemas distribuídos, diversos algoritmos necessitam que um processo funcione como coordenador, inicializador, sequenciador, enfim, ter um papel especial
- exemplos.:
 - coordenador de exclusão mútua com controle centralizado
 - coordenador para detecção de deadlock distribuído
 - seqüenciador de eventos para ordenação consistente centralizada
 - etc.
- falha do coordenador compromete serviço para vários processos
- novo coordenador deve assumir - **eleição!**
 - **Objetivo: eleger *um* processo, entre os ativos, para desempenhar função especial**

Algoritmos Distribuídos (eleição)

- Para os algoritmos, assume-se que:
(*general assumptions*)
 - 1) Todo processo no sistema tem uma *prioridade única*
 - 2) Quando eleição acontece, o processo com maior prioridade *entre os processos ativos* é eleito como coordenador
 - 3) Na recuperação (volta à atividade), um processo falho pode tomar ações para juntar-se ao grupo de processos ativos

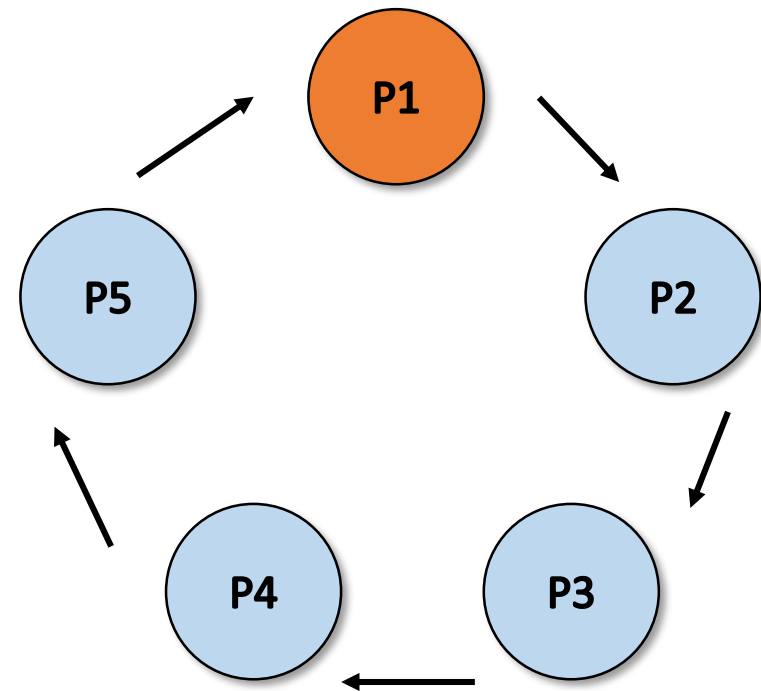
Algoritmos Distribuídos (eleição)

- ***Ring algorithm***

- Baseado no uso de um anel lógico, sem uso de *token*
- Cada processo conhece o anel inteiro, mas manda mensagens somente para o próximo processo ativo na direção do anel
- Quando processo detecta que o coord. não está ativo, ele constrói uma msg ELEIÇÃO contendo seu id., e manda para o próximo do anel
- A cada passo, o processo que recebe a msg inclui seu id na msg e envia para o próximo do anel
- No final o processo que iniciou a eleição recebe a msg e escolhe aquele que tem maior id.
- Nova msg é enviada novamente através do anel para todos contendo o novo coordenador
- Uma vez que a msg passou por todos processos e chegou no originador, ela é retirada do sistema

Caso Real

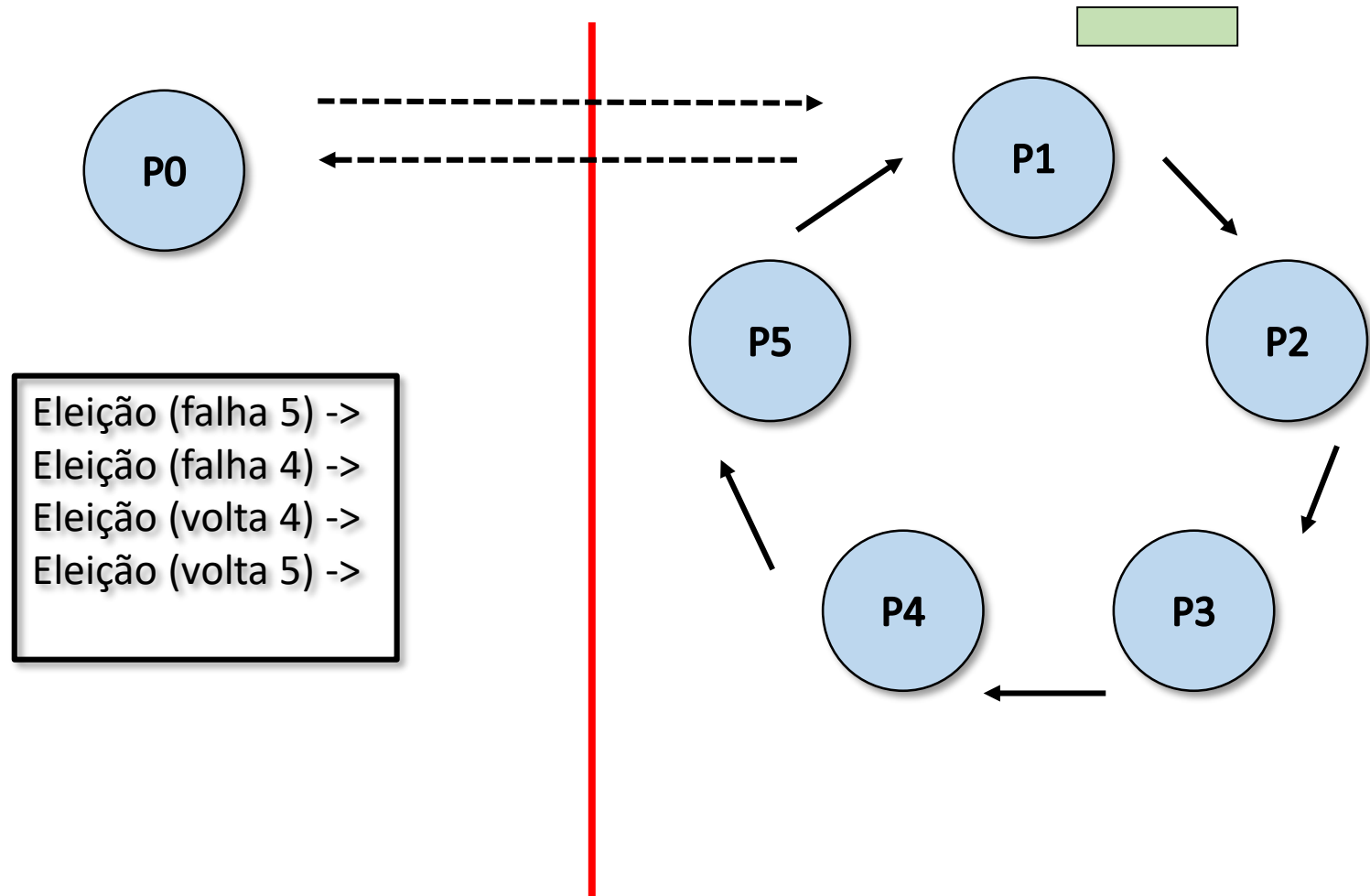
- *Processos falham e não respondem*
- *Todos que não estão eleitos (azuis) controlam o atual eleito (laranja)*
 - *Fazendo ping regularmente*
- *Quem descobrir falha primeiro dispara eleição*
- *Quando processo que falhou voltar dispara eleição*
- *Múltiplas eleições podem ocorrer ao mesmo tempo*



No nosso caso

- *Emular eleição em máquina local*
- *Processos não falham naturalmente*
 - *Precisamos simular (forçar) falhas*
- *Sugestão: uso de um processo de controle externo ao anel*
 - *Gera eventos para testar o algoritmo distribuído*
 - *Funciona como um script de teste*
 - *Já loga os eventos que acontecem (para ser usado no relatório)*

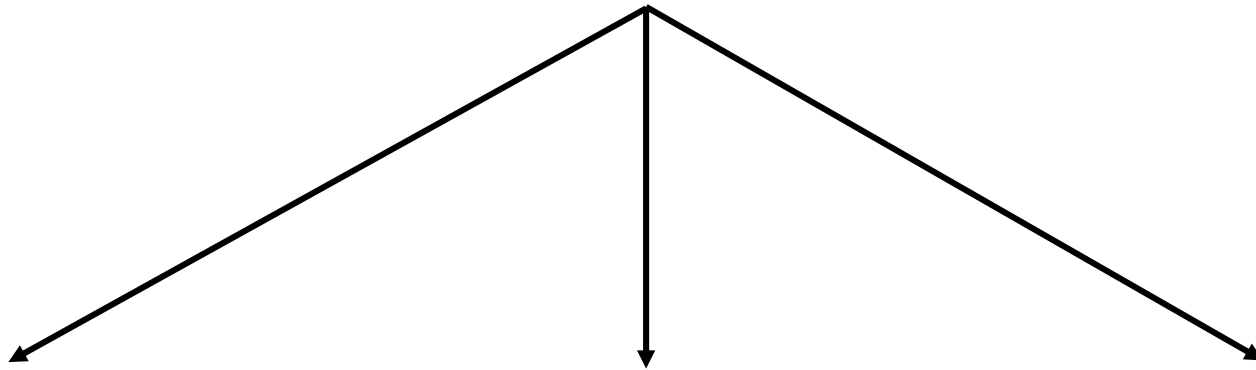
Sugestão de Modelagem



Máquina de estados (em cada nó do anel de possíveis eleitos)

Receive (bloqueante)

- Dependendo do tipo da mensagem:



Dispara Eleição

- 1) Construo pacote eleição (com nó falho)
- 2) Coloco no Anel (próximo)
- 3) Recebo resultado (anterior)
- 4) Faço pacote confirmação
- 5) Coloco no anel (próximo)
- 6) Recebo confirmação (anterior)
- 7) Aviso controle (P0)

Votação eleição

- 1) Coloco meu ID
- 2) Coloco no Anel (próximo)
- 3) Se próximo falho pulo

Confirmação vencedor eleição

- 1) Anoto eleito
- 2) Coloco no Anel (próximo)
- 3) Se próximo falho pulo