

Motivação

Consistência: modelos baseados em dados

Consistência: modelos baseados do cliente

Implementação

Localização de réplicas

Replicação

Sistemas Distribuídos

junho de 2013

Motivação

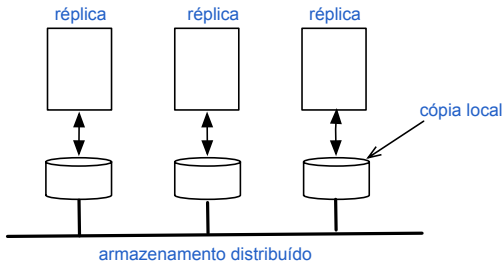
- tolerância a falhas
 - disponibilidade
 - resistência a inconsistências
- desempenho
 - proximidade
 - divisão da carga de trabalho: escalabilidade

Consistência

- Se várias cópias de um serviço estão disponíveis, como ficam seus dados?
- intuitivamente, gostaríamos que o resultado de uma operação fosse independente da réplica utilizada...
 - grau de acoplamento muito forte: custo alto!
 - uso de *modelos de consistência* menos rígidos

Modelos centrados em dados

- modelos de consistência tradicionalmente discutem resultado de *leituras e escritas*
- podemos pensar em termos de serviços de *armazenamento de dados*
 - um cliente trabalha sobre uma réplica dos dados



Consistência Estrita

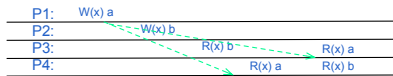
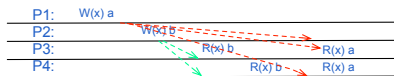
definição:

- qualquer leitura de item de dado x retorna o valor correspondente à escrita mais recente em x
- dificuldades até na definição de “mais recente”
- dependência em tempo global

Consistência Sequencial

definição:

- O resultado de qualquer execução é compatível com alguma execução sequencial (intercalada) das operações (de leitura e escrita) realizadas pelos processos do grupo.



Consistência Linearizável

definição:

- consistência sequencial + ordenação por *timestamps*

Consistência Causal

- preocupação apenas com consistência de leituras e escritas causalmente relacionadas

P1:	W(x) a		
P2:	W(x) b		
P3:		R(x) a	R(x) b
P4:		R(x) b	R(x) a

Consistência FIFO

- as operações de escrita feitas por um processo devem ser vistas na ordem correta por todos os demais, mas não há imposições sobre a ordenação das escritas realizadas por diferentes processos

P1:	W(x) a						
P2:		R(x) a	W(x) b	W(x) c			
P3:					R(x) b	R(x) a	R(x) c
P4:					R(x) a	R(x) b	R(x) c

Modelos centrados no cliente

- assumem que clientes fazem muito mais leituras do que escritas e que há poucas escritas concorrentes
- clientes aceitam alguns atrasos em suas visões da informação
- modelos centrados no cliente provêm garantias do ponto de vista de um cliente

alterações no modelo

- cliente agora pode “migrar” entre servidores
- conceito de *write set*: conjunto de escritas que levou a determinado valor para dado em determinada réplica (WS)

Consistência Eventual

exemplos de aplicações

- Web
- DNS
- LDAP

- cenário bastante comum em diversas aplicações

P1:	W(x) a	W(y) b			
P2:		R(x) nil	R(x) a		
P3:				R(y) nil	R(x) nil R(x) a
P4:		R(y) b			

Consistência Monotônica

Escritas monotônicas

- escritas em determinado item são sempre completadas antes da próxima escrita no mesmo item de dados (em qualquer réplica, pelo mesmo cliente)

R1:	WS(x1)
R2:	WS(x1;x2)

R1:	WS(x1)
R2:	WS(lx1;x2)

escritas feitas por um mesmo cliente em réplicas diferentes

Implementação: Arquiteturas de Replicação

- cópia primária
- replicação ativa

Replicação baseada em cópias primárias

- cada item de dados (ou todos) estão associados a um servidor primário
- leituras ocorrem em todas as cópias
- escritas:
 - 1 sempre no servidor primário
 - atualização em réplicas dispara atualização remota em servidor primário
 - atualização em servidor primário pode ou não bloquear até atualização ser propagada a todas as cópias
 - 2 local-write: cópia do dado primário transferido para local da atualização

Replicação Ativa

- todas as réplicas realizam escritas “simultaneamente”
- necessidade de um protocolo que garanta uma determinada ordem na realização das operações
 - *broadcast* total ou causal
- ou consenso sobre estado/atualizações
 - algoritmo de consenso

Localização de réplicas

- réplicas permanentes
 - réplicas iniciadas pelo servidor
 - réplicas iniciadas pelo cliente
-
- dificuldade de integrar nas aplicações a localização da melhor réplica
 - relação com discussão sobre sistemas p2p
 - dinamismo