

Concorrência na vida real



- ✧ Cruzamento de veículos
 - ✧ Semáforo (divisão no tempo)
 - ✧ Preferencial pelo sentido do veículo
 - ✧ Preferencial pelo tipo do veículo
 - ✧ Viaduto (replicação)
 - ✧ Ordem de chegada (semáforo amarelo piscando)
 - ✧ Guarda (divisão no tempo ou por ordem de chegada)

Conceitos fundamentais



✧ Causas de concorrência:

- ✧ Compartilhamento de recursos
- ✧ Ações logicamente excludentes no tempo
 - ✧ Falar ao telefone e dirigir
 - ✧ Falar ao telefone e assistir a uma aula

✧ Modelos de interação:

- ✧ Competição
- ✧ Colaboração

Conceitos fundamentais



- ✧ Elementos estruturantes:

- ✧ Região crítica

- ✧ Sincronização

- ✧ Unidades de execução:

- ✧ Processo

- ✧ Thread

- ✧ Task (tarefa)

Conceitos fundamentais



- ✧ Ambientes de execução:
 - ✧ Centralizado (comunicação através de memória compartilhada)
 - ✧ Processador único
 - ✧ Múltiplos processadores
 - ✧ Distribuído (comunicação através de mensagens de rede)
 - ✧ Rede (LAN, WAN, MANET, VANET, DTN, ...)
 - ✧ Cluster (datacenter)
 - ✧ Grid

Conceitos fundamentais



✧ Modos de execução:

✧ Paralelismo real

- ✧ múltiplos processadores

✧ Paralelismo por escalonamento

- ✧ processador único

✧ Modos de concorrência:

✧ Entre processos (centralizado ou distribuído)

✧ Interno a um processo

Eventos



- ✧ Relacionamentos entre eventos:

- ✧ Antes
- ✧ Durante
- ✧ Depois

- ✧ **Restrições de sincronização:**

- ✧ *Serialização*: evento A deve ocorrer antes do evento B
- ✧ *Exclusão mútua*: evento A e evento B não podem ocorrer ao mesmo tempo

Ordenação de eventos



✧ Relógio

- ✧ Basta comparar os tempos de ocorrência dos eventos
 - ✧ Nem sempre há um relógio universal (implementação relativamente cara)
 - ✧ Nem sempre os relógios possuem precisão fina o suficiente para a aplicação
- ## ✧ Técnicas de software para garantir restrições de sincronização

Modelo de execução



✧ Paralelo

- ✧ Múltiplos processadores paralelos
- ✧ Eventos ocorrem em ordem imprevisível

✧ Multithreaded

- ✧ Processador único com threads paralelas
- ✧ Ordem de execução (e consequentes eventos) não é controlada pelo programador

CENÁRIOS EQUIVALENTES PARA FINS DE SINCRONIZAÇÃO

Exclusão mútua através de mensagens



- ✧ Exemplo: João e José são supervisores de uma usina nuclear, no mesmo turno de trabalho. Ambos têm a mesma função e poder de intervenção na operação da usina em caso de emergência. Eles trabalham em locais diferentes e não podem almoçar ao mesmo tempo, tal que seja garantido que a usina tem, ao menos, um supervisor ativo o tempo todo.
- ✧ Qual esquema de troca de mensagens (por exemplo, chamadas telefônicas) garante que João e José não almocem ao mesmo tempo, sendo que qualquer um dos dois pode almoçar primeiro?

Serialização por mensagens



Thread 1 (João)

1. Tome café da manhã
2. Trabalhe
3. Almoce
4. Chame José

Thread 2 (José)

1. Tome café da manhã
2. Trabalhe
3. Aguarde uma chamada
4. Almoce

João e José almoçam **sequencialmente**, primeiro João e depois José.

Programas concorrentes



- ✧ *Dois eventos são **concorrentes** quando não se consegue dizer através da observação do código fonte qual evento ocorre primeiro.*
- ✧ Execução não-determinista
- ✧ Depuração difícil: praticamente impossível depurar através de testes
- ✧ Exige programação cuidadosa

Variável compartilhada



- ✧ Duas ou mais threads podem compartilhar a mesma variável, para operações de leitura e escrita
 - ✧ A comunicação entre as threads ocorre através da execução dessas operações
- ✧ Situações:
 1. Escrita concorrente com leitura
 - ✧ Resolvido por serialização: escritor envia mensagem para o leitor para garantir leitura do valor mais recente
 2. Escritas concorrentes
 3. Atualizações (leitura seguida de escrita) concorrentes

Escritas concorrentes



Thread A

1. $x := 1$
2. Escreva x

Thread B

1. $x := 2$

- a. Qual será o valor final de x ?
- b. Qual valor será escrito?

Caminhos de execução possíveis:

1. $A1 < A2 < B1$
2. $B1 < A1 < A2$
3. $A1 < B1 < A2$

Escritas concorrentes



Thread A

1. $x := 1$
2. Escreva x

Thread B

1. $x := 2$

- a. Qual será o valor final de x ?
- b. Qual valor será escrito?

Caminhos de execução possíveis:

1. $A1 < A2 < B1 \implies 1$
2. $B1 < A1 < A2$
3. $A1 < B1 < A2$

Escritas concorrentes



Thread A

1. $x := 1$
2. Escreva x

Thread B

1. $x := 2$

- a. Qual será o valor final de x ?
- b. Qual valor será escrito?

Caminhos de execução possíveis:

1. $A1 < A2 < B1 \implies 1$
2. $B1 < A1 < A2 \implies 1$
3. $A1 < B1 < A2$

Escritas concorrentes



Thread A

1. $x := 1$
2. Escreva x

Thread B

1. $x := 2$

- a. Qual será o valor final de x ?
- b. Qual valor será escrito?

Caminhos de execução possíveis:

1. $A1 < A2 < B1 \implies 1$
2. $B1 < A1 < A2 \implies 1$
3. $A1 < B1 < A2 \implies 2$

Atualizações concorrentes



Thread A

1. contador := contador + 1

Thread B

1. contador := contador + 1

- Onde está a concorrência neste caso?
- Qual o valor final de contador, supondo que o seu valor inicial seja 0 ?
- Existe mais de um caminho de execução?
- A instrução de incremento é **atômica**?

No caso geral, NÃO!

Atualizações concorrentes



Thread A

1. $x := \text{contador}$
2. $\text{contador} := x + 1$

Thread B

1. $y := \text{contador}$
2. $\text{contador} := y + 1$

Código reescrito em formato “mais próximo”
da linguagem de máquina (sem atomicidade no incremento)

Qual o valor final de contador com o
caminho de execução a seguir?

$A1 < B1 < A2 < B2$

Atualizações concorrentes



Thread A

1. $x := \text{contador}$
2. $\text{contador} := x + 1$

Thread B

1. $y := \text{contador}$
2. $\text{contador} := y + 1$

Código reescrito em formato “mais próximo”
da linguagem de máquina (sem atomicidade no incremento)

Qual o valor final de contador com o
caminho de execução a seguir?

$A1 < B1 < A2 < B2 \implies 1$

Desafios de projeto



✦ Sincronização

- ✦ Exclusão mútua
- ✦ Deadlock
- ✦ Livelock
- ✦ Starvation
- ✦ Fairness

✦ Arquitetura de sistema

- ✦ Desempenho: escalabilidade e tempo real
- ✦ Consistência *versus* disponibilidade (replicação de dados)
- ✦ Granularidade
- ✦ Tolerância a falhas

Abstrações



- ✧ Região crítica: pré-condição, invariante, pós-condição
- ✧ Semáforo
- ✧ Sinalização
- ✧ Travas e barreiras
- ✧ Rendezvous
- ✧ Monitor
- ✧ Objeto atômico
- ✧ Objeto imutável

Linguagens



- ✧ Modelagem e especificação

- ✧ Pseudo-código

- ✧ Diagramas (estados, atividades, sequência)

- ✧ Programação

- ✧ Java

- ✧ C++

- ✧ C#

- ✧ Python

- ✧ Ada

- ✧ SR (by Gregory Andrews)