

SISTEMAS DISTRIBUÍDOS

INF2545

2015.1



alternativas p/ concorrência

1. multithreading

- várias linhas de execução compartilham globais com escalonamento preemptivo
- surgido de estudos de sistemas operacionais
- dificuldades de sincronização
- exemplos: threads em C (posix) e em Java



exemplo em Java

```
public class ThreadsDorminhocas {  
    public static void main(String[] args) {  
        new ThreadDorminhoca("1");  
        new ThreadDorminhoca("2");  
        new ThreadDorminhoca("3");  
        new ThreadDorminhoca("4");  
    }  
}
```



threads em Java

```
class ThreadDorminhoca extends Thread {
    int tempo_de_sono;
    public ThreadDorminhoca(String id) {
        super(id);
        tempo_de_sono = (int) (Math.random() * 5000);
        System.out.println("Tempo de sono da thread "+id+
            ": "+tempo_de_sono+"ms");
        start();
    }
    public void run() {
        try {
            sleep(tempo_de_sono);
        } catch (InterruptedException exception) {
            System.err.println(exception);
        }
        System.out.println("thread "+getName()+" acordou!");
    }
}
```

transferência de controle implícita!
(preempção)



threads e Java– variáveis compartilhadas

```
class ThreadDorminhoca extends Thread {  
    int tempo_de_sono; Conta minhaConta;  
    public ThreadDorminhoca(Conta c) {  
        minhaConta = c;  
        start();  
    }  
    public void run() {  
        // realiza um monte de operações envolvendo minhaConta;  
    }  
}
```



condições de corrida

```
class Conta {  
    private int saldo;  
    public Conta (int ini) {  
        saldo = ini;  
    }  
    public int veSaldo() {  
        return saldo;  
    }  
    public void deposita(int dep) {  
        saldo = saldo+dep; // problema!!! – difícil de observar  
    }  
}
```



condições de corrida

```
class Conta {  
    private int saldo;  
    public Conta (int ini) {  
        saldo = ini;  
    }  
    public int veSaldo() {  
        return saldo;  
    }  
    public void deposita(int dep) {  
        for (int i=0; i<dep; i++) { // artificial!! – facilita observação  
            saldo++;  
        }  
    }  
}
```



condições de corrida

```
class Conta {
    private int saldo;
    public Conta (int ini) {
        saldo = ini;
    }
    public int veSaldo() {
        return saldo;
    }
    public void deposita(int dep) {
        for (int i=0; i<dep; i++) {
            try {
                Thread.sleep(10); //+ artificial – facilita observação
            }
            catch (InterruptedException exception) {
                System.err.println(exception);
            }
            saldo++;
        }
    }
}
```

-



condições de corrida

```
class Conta {  
    private int saldo;  
    public Conta (int ini) {  
        saldo = ini;  
    }  
    public int veSaldo() {  
        return saldo;  
    }  
    synchronized public void deposita(int dep) {  
        for (int i=0; i<dep; i++) {  
            try {  
                Thread.sleep(10); //+ artificial: para escalonador agir!  
            }  
            catch (InterruptedException exception) {  
                System.err.println(exception);  
            }  
            saldo++;  
        }  
    }  
}
```



alternativas ao modelo multithread clássico

2. modelos orientados a eventos
 - cada evento tratado até o final
 - programa como máquina de estado

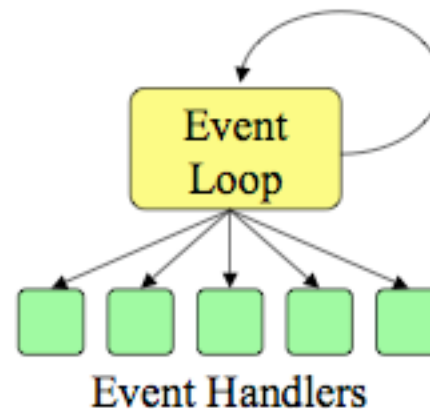


alternativas p/ concorrência

- eventos - descrição Ousterhout:

Event-Driven Programming

- ↳ **One execution stream: no CPU concurrency.**
- ↳ **Register interest in events (callbacks).**
- ↳ **Event loop waits for events, invokes handlers.**
- ↳ **No preemption of event handlers.**
- ↳ **Handlers generally short-lived.**



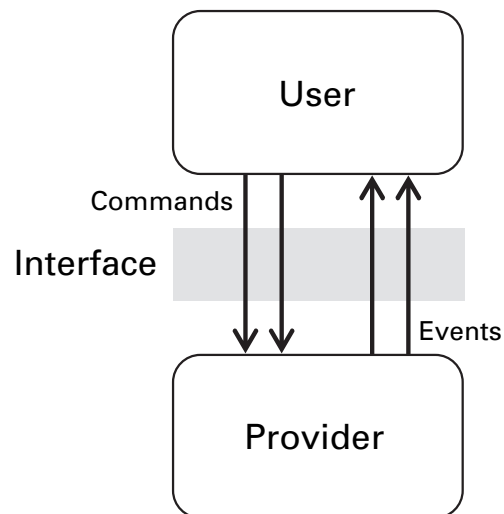
tratadores de eventos

- lógica “invertida”: programa reage a eventos
- conceito geral com várias variantes
 - canal de eventos
 - bindings diretos entre geradores e consumidores

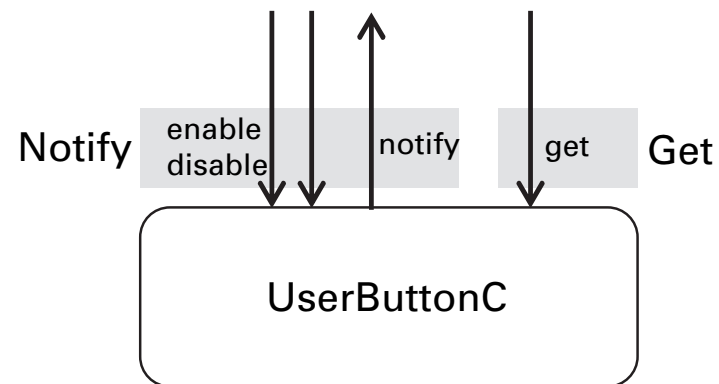


tinyOS

- modelo do sistema é comunicação por comandos e eventos
 - comandos disparam ações que podem retornar através de eventos



```
interface Notify<val_t> {  
    command error_t enable();  
    command error_t disable();  
    event void notify(val_t val);  
}
```



threads X eventos

- why threads are a bad idea...
 - custo (recursos e tempo)
 - uso de primitivas de sincronização
 - **dificuldade de programação**
 - escalonamento embutido e pouco maleável
- why events are a bad idea...
 - fluxo de controle fica escondido (máquina de estado)
 - ◆ stack ripping
 - dificuldade com coleta de lixo
 - **dificuldade de programação**



threads X eventos

- why threads are a bad idea...
 - custo (recursos e tempo)
 - uso de primitivas de sincronização
 - dificuldade de programação
 - escalonamento embutido e pouco maleável
- why events are a bad idea...
 - fluxo de controle fica escondido (máquina de estado)
 - ◆ stack ripping
 - dificuldade com coleta de lixo
 - dificuldade de programação

PREEMPÇÃO



alternativas ao modelo multithreading clássico

3. multitarefa sem preempção:
multithreading no nível da aplicação
 - fibers
 - co-rotinas
 - ...



co-rotinas simétricas: Modula-2

```
MODULE M;  
  CONST  
    WKSIZE = 512;  
  VAR  
    wkspA, wkspB : ARRAY [1..WKSIZE]  
      OF BYTE;  
    main, cA, cB : ADDRESS;  
    x : ADDRESS;
```

```
PROCEDURE A;  
  BEGIN  
    LOOP  
      ...  
      TRANSFER(x,x);  
      ...  
    END;  
  END A;
```

```
PROCEDURE B;  
  BEGIN  
    LOOP  
      ...  
      TRANSFER(x,x);  
      ...  
    END;  
  END B;
```

```
BEGIN (* M *)  
  (* create two processes out of  
  procedure A and B *)  
  NEWPROCESS( A, ADR(wkspA),  
  WKSIZE, cA );  
  NEWPROCESS( B, ADR(wkspB),  
  WKSIZE, cB );  
  x := cB;  
  TRANSFER(main,cA);  
END M;
```



co-rotinas assimétricas: Lua

```
function boba ()  
  for i=1,10 do  
    print("co", i)  
    coroutine.yield()  
  end  
end  
co = coroutine.create(boba)
```

```
coroutine.resume(co) -> co 1  
coroutine.resume(co) -> co 2
```

...

```
coroutine.resume(co) -> co 10  
coroutine.resume(co) -> nada... (acabou)
```

transferência de controle explícita!
menos problemas com condições de corrida.
por outro lado...

- só usamos um processador
- temos que controlar a transferência: flexibilidade mas programação mais baixo nível....



threads + eventos

- sistemas híbridos procuram combinar vantagens de threads e eventos
- Salmito, Moura, Rodriguez. Understanding Hybrid Concurrency Models. Revista Bras. de Redes e Sistemas Distribuídos, 2011.



alternativas ao modelo multithreading clássico

- 4. multithreading com troca de mensagens
 - ◆ Erlang



erlang

- troca de mensagens:

- envio:

pid! msg

- recebimento:

receive

padrão -> ação

end



erlang

```
loop(... ) ->
```

```
  receive
```

```
    {From, Request} ->
```

```
      Response = F(Request),
```

```
      From ! {self(), Response},
```

```
      loop(...)
```

```
  end.
```



Referências

- J. Ousterhout. Why threads are a bad idea (for most purposes)
- von Behren, R., Condit, J., and Brewer, E. 2003. Why events are a bad idea (for high-concurrency servers). In Proceedings of the 9th Conference on Hot Topics in Operating Systems - Volume 9 (Lihue, Hawaii, May 18 - 21, 2003).
- L. Mottola and G.-P. Picco. 2011. Programming wireless sensor networks: Fundamental concepts and state of the art. ACM Comput. Surv. 43, 3, (April 2011) seções 1 e 2
- capítulo de co-rotinas - Roberto Ierusalimsky. Programming in Lua. lua.org, 2013 (1ª edição disponível em www.lua.org/pil/).

