



# Drinking Philosophers

---

Algoritmos Distribuídos

Professora: Lúcia Drummond

# Drinking Philosophers

---

Os nós podem acessar diferentes subconjuntos de recursos sempre que eles exigem acesso a recursos compartilhados, então passa a existir a possibilidade de que vizinhos em  $G$  acessem recursos compartilhados concorrentemente.

A técnica de empregar um único garfo por aresta para assegurar acesso exclusivo aos recursos que dois vizinhos compartilham não é mais suficiente.



# Drinking Philosophers

---

Ao invés disso, associado com todas as arestas deve existir um objeto para cada recurso que os correspondentes vizinhos compartilham.

Tais objetos são garrafas.

# Algoritmo Drinking \_Philosophers

---

## ○ Variáveis

$thirsty_i = \mathbf{false};$

$holds\_bottle_i^{jk} = \mathbf{false}$  para todo  $n_j \in Neig_i$  e todo  $b_k \in B_i^j$ ;

$holds\_turn_i^j = \mathbf{false}$  para todo  $n_j \in Neig_i$ ;

$owes\_bottle_i^{jk} = \mathbf{false}$  para todo  $n_j \in Neig_i$  e todo  $b_k \in B_i^j$ ;

$needs\_bottle_i^{jk} = \mathbf{false}$  para todo  $n_j \in Neig_i$  e todo  $b_k \in B_i^j$ ;

$X_i = 0;$

$Y_i = 0;$

# Algoritmo Drinking \_Philosophers

---

## ○ Algoritmo

**(1)Input:**

$msg_i = \mathbf{nil};$

**Ação quando not *thirsty*** e necessita-se do acesso ao recurso compartilhado:

$thirsty_i := \mathbf{true};$

$needs\_bottle_i^{jk} := \mathbf{true}$  para todo  $n_j \in Neig_i$  e todo  $b_k \in B_i^j$  tal que acesso ao recurso que  $b_k$  representa é necessário;

# Algoritmo Drinking \_Philosophers

---

**para todo**  $n_j \in \text{Neig}_i$  tal que existe  $b_k \in B_i^j$  com  
*needs\_bottle*<sup>jk</sup> = **true** e *holds\_bottle*<sup>jk</sup> = **false** **do**  
**begin**  
    Seja  $X_i$  o subconjuntos de  $B_i^j$  tal que  $b_k \in X_i$  se e somente se *needs\_bottle*<sup>jk</sup> = **true** e *holds\_bottle*<sup>jk</sup> = **false**;  
    Envie *request*( $X_i$ ) para todo  $n_j$ ;  
     $X_i = 0$ ;  
**end**

# Algoritmo Drinking \_Philosophers

---

## ○ Algoritmo (cont)

**(2)Input:**

$msg_i = request(X)$  tal que  $origem_i(msg_i) = n_j$ ;

**Ação:**

**para todo**  $b_k \in X$  **do**

**if not**  $thirsty_i$  **or not**  $holds\_turn_j^i$  **or not**  
 $needs\_bottle_j^k$  **then**

**begin**

$holds\_bottle_j^k := \mathbf{false};$

$X_i := X_i \cup \{b_k\};$

**if**  $thirsty_i$  **and**  $needs\_bottle_j^k$  **then**

$Y_i := Y_i \cup \{b_k\};$

**end**

# Algoritmo Drinking \_Philosophers

---

```
else
    owes_bottlejk := true;
if  $X_i \neq 0$  then
    begin
        if  $Y_i = 0$  then
            Envie bottle( $X_i, nil$ ) para  $n_j$ ;
        else
            begin
                Envie bottle( $X_i, request(Y_i)$ ) para  $n_j$ ;
                 $Y_i := 0$ ;
            end
         $X_i := 0$ ;
    end
end
```



# Algoritmo Drinking \_Philosophers

---

## ○ Algoritmo (cont)

### (3)Input:

$msg_i = bottle(X,t)$  tal que  $origem_i(msg_i) = n_j$ ;

### Ação:

$holds\_bottle_i^{jk} := \mathbf{true}$  para todo  $b_k \in X$ ;

**if**  $t = turn$  **then**  $holds\_turn_i^j := \mathbf{true}$ ;

**if**  $t = request(Y)$  **then**

$owes\_bottle_i^{jk} := \mathbf{true}$  para todo  $b_k \in Y$ ;

**if**  $holds\_bottle_i^{kl}$  para todo  $n_k \in Neig_i$  e todo  $b_l \in B_i^k$  **then**

# Algoritmo Drinking \_Philosophers

---

```
begin  
  acessa recursos compartilhados;  
  thirstyi := false;  
  para todo  $n_k \in \text{Neig}_i$  do  
    if holds_turnik then  
      begin  
        holds_turnik := false;  
        para todo  $b_l \in B_i^k$  do  
          if owes_bottleikl then  
            begin  
              owes_bottleikl := false;  
              holds_bottleikl := false;  
               $X_i := X_i \cup \{b_l\}$ ;  
            end  
          end  
        end  
      end  
    end  
  end
```

# Algoritmo Drinking \_Philosophers

---

```
    if  $X_i \neq 0$  then
        begin
            Envie bottle( $X_i, turn$ )
                                para  $n_k$ ;
             $X_i := 0$ ;
        end
    else
        Envie turn para  $n_k$ ;
    end
end
```

# Algoritmo Drinking \_Philosophers

---

## ○ Algoritmo (cont)

**(4)Input:**

$msg_i = turn$  tal que  $origem_i(msg_i) = n_j$ ;

**Ação:**

$holds\_turn_j := \mathbf{true};$