

- Програмска парадигма за приступ критичној секцији
- Увођење посебне синтаксе за експлицитно означавање критичних секција
- Имплицитно обезбеђивање међусобног искључивања процеса
- Условни критични регион је критични регион који поред обезбеђивања међусобног искључивања има и механизам за синхронизацију процеса преко (опционих) await наредби

Декларација ресурса одређеног типа се обавља као и декларација сваке друге дељене променљиве: res: **shared** *type*;

Условни критични регион се синтаксно дефинише на следећи начин (*await* наредба је опциона и ако се изостави добијамо обичан критични регион):

region res do begin

. . .

[await(condition);]

• • • •

end;

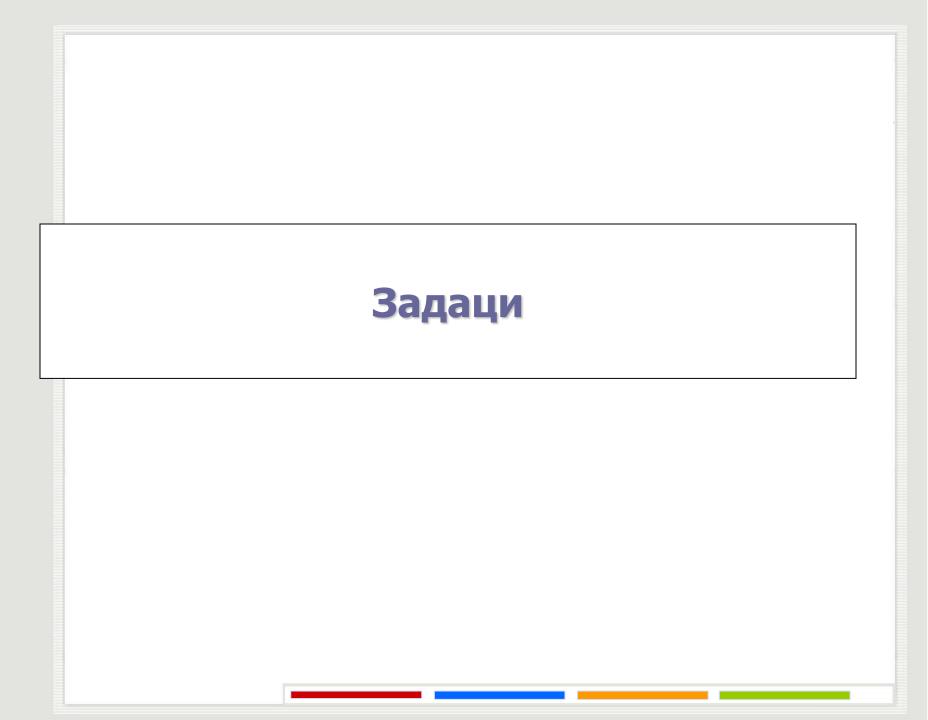
region res → позивајући процес има ексклузивно право приступа променљивој res

Уколико је променљива *res* структура, може се имплицитно подразумевати да се њеном пољу *field* унутар региона приступа без експлицитног навођења имена структуре;

field := *value*; ⇔ res.field := *value*;

- Услов condition у await наредби представља Булов израз који мора атомски да се изврши и не сме имате бочне ефекте.
- Уколико услов *condition* није испуњен, позивајући процес се блокира и ослобађа ресурс региона (одриче се ексклузивног приступа), како би неки други процес могао да приступи региону.

- Ако процес има ексклузивно право приступа више променљивама, одриче се само последњег добијеног приступа (задржава ексклузивно право приступа за остале променљиве).
- Процесу који је био блокиран на услову condition ће бити омогућен поновни приступ региону када тај услов буде испуњен и ниједан други процес тренутно не приступа региону (нема експлицитних провера услова нити експлицитног буђења одређеног процеса).
- Није гарантован ФИФО.



Условна синхронизација

Дат је упоредни програм на проширеном Pascal-y:

Жељени излаз програма је низ парова облика:

$$(0,0)$$
 $(1,1)$ $(2,4)$... (n,n^2)

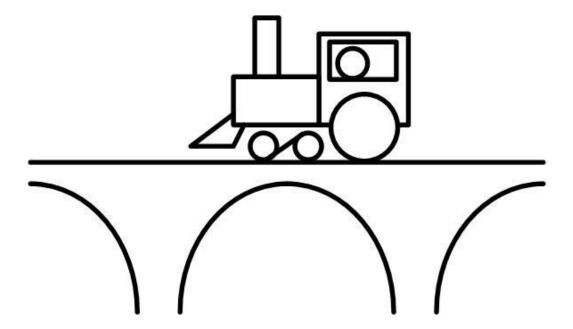
Отклонити временску зависност у датом програму употребом условних критичних региона.

Условна синхронизација

```
program graph;
const n = ...;
type point = record
          x, y:integer;
          full: boolean
   end;
var p: shared point;
procedure makepoints;
var i: integer;
begin
   for i := 1 to n do
          region p do
          begin
                    await(not p.full);
                    p.x := i;
                    p.y := i^*i;
                     p.full := true
          end
end;
```

Условна синхронизација

```
procedure printpoints;
var i: integer;
begin
   for i := 0 to n do
          region p do
          begin
                     await(p.full);
                     write('(', p.x, ',', p.y,')');
                     p.full := false
          end
end;
begin
    p.x := 0; p.y := 0; p.full := true;
    cobegin
          makepoints;
          printpoints;
    coend
end.
```



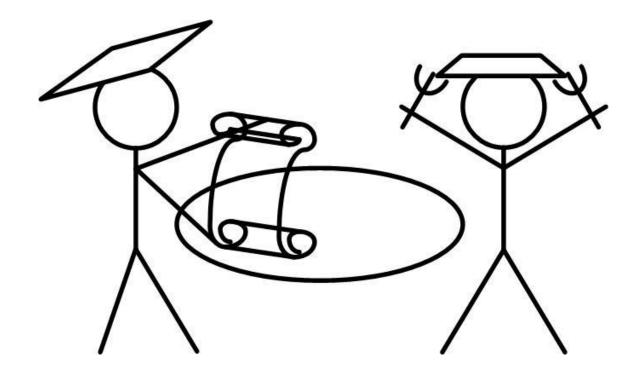
Аутомобили који долазе са севера и југа морају да пређу реку преко моста. На мосту, на жалост, постоји само једна возна трака. Значи, у било ком тренутку мостом може да прође један или више аутомобила који долазе из истог смера (али не и из супротног смера). Написати алгоритам за аутомобил са севера и аутомобил са југа који долазе на мост, прелазе га и напуштају га са друге стране.

```
var most: shared record
          juzni, severni: integer
   end
          "u početku oba su nula"
"automobil sa juga"
begin
   region most do
   begin
          await (severni = 0);
          juzni := juzni + 1;
   end
   predji_most;
   region most do
          juzni := juzni - 1;
end
```

Усавршити решење претходног задатка тако да се смер саобраћаја мења сваки пут након што га пређе 10 аутомобила из истог смера, ако су за то време један или више аутомобила чекали да га пређу из супротног смера.

```
record cekaju, prelaze, ispred: integer; end;
type smer =
                    shared record juzni, severni: smer; end;
var most:
"automobil sa juga"
begin
    region most do
          with juzni do
          begin
                    cekaju := cekaju + 1;
                    await (severni.prelaze = 0 AND ispred < 10);
                    cekaju := cekaju - 1;
                    prelaze := prelaze + 1;
                    if (severni.cekaju > 0) then ispred := ispred + 1;
          end;
   predji_most;
    region most do
          with juzni do
          begin
                    prelaze := prelaze - 1;
                    if (prelaze = 0) then severni.ispred := 0;
          end
end
```

Dining philosophers problem



Dining philosophers problem

Пет филозофа седи око стола. Сваки филозоф наизменично једе и размишља. Испред сваког филозофа је тањир шпагета. Када филозоф пожели да једе, он узима две виљушке које се налазе уз његов тањир. На столу, међутим, има само пет виљушки. Значи, филозоф може да једе само када ниједан од његових суседа не једе. Прокоментарисати дата решења описаног проблема (исправност, праведност, ...).

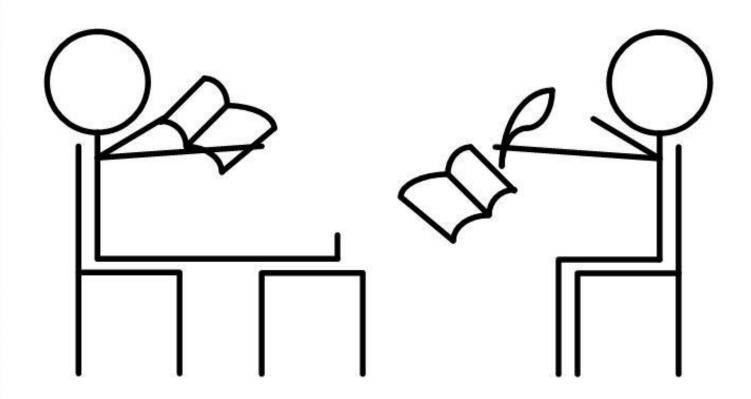
Dining philosophers problem - 1

```
viljuske: shared array [0..4] of 0..2;
var
procedure filozof (i:0..4);
           levi, desni: 0..4;
var
begin
    levi := (i-1) \mod 5;
    desni := (i+1) mod 5:
    repeat
           razmisljaj;
           region viljuske do
                                                      dolazi do izgladnjivanja
           begin
                      await (viljuske[i] = 2);
                      viljuske[levi] := viljuske[levi] - 1;
                      viljuske[desni] := viljuske[desni] - 1;
           end;
           jedi;
           region viljuske do
           begin
                      viljuske[levi] := viljuske[levi] + 1;
                      viljuske[desni] := viljuske[desni] + 1;
           end:
    forever;
end;
```

Dining philosophers problem - 2

Dining philosophers problem - 3

najbolje bi bilo uvesti FIFO redosled ili uvesti Ticket (ili Petersonov) algoritam - probaj



Група упоредих процеса који приступају заједничком средству састоји се од читалаца Ri, i = 1,...,m, и писаца Wj, j = 1,...,n.

```
v: shared record r, w: integer end;
v1: shared integer;
begin
v.r := 0; v.w := 0;
cobegin R1; ... Rm; W1; ... Wn coend
end
```

За сва предложена решења одговорити да ли је:

Међусобно искључење осигурано.

Могуће узајамно блокирање читалаца и писаца.

Могуће узајамно блокирање писаца (при r=0).

Могуће 'изгладњивање' читалаца.

Могуће 'изгладњивање' писаца.

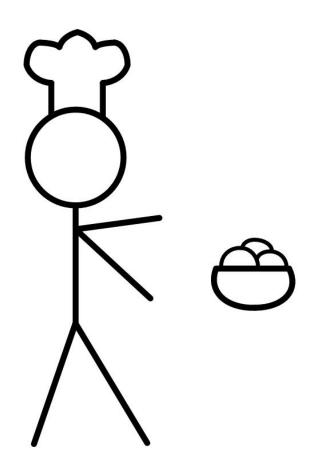
```
"Ri"
repeat
    region ∨ do
    begin
          await (w = 0);
          r := r + 1
    end;
    read;
    region \vee do r := r - 1;
    nekritične_operacije;
forever
"Wi"
repeat
    region v do
    begin
          W := W + 1;
          await (r = 0)
    end;
    write;
    region \vee do w := w - 1;
    nekritične operacije;
forever
```

```
"Ri"
repeat
   region v do
    begin
          await (w = 0);
          r := r + 1
   end;
   read;
   region \vee do r := r - 1;
   nekritične_operacije;
forever
"Wi"
repeat
   region v do
    begin
          W := W + 1;
          await ((r = 0) and (w = 1))
   end;
   write;
   region \vee do w := w - 1;
   nekritične_operacije;
forever
```

```
var v: shared record
          r, w: integer;
          rturn: boolean
   end;
begin
   v.r := 0;
   v.w := 0;
   v.rturn := false;
   cobegin
          R1;
          Rm;
          W1;
          ---
          Wn
   coend
end;
```

```
"Ri"
repeat
    region v do
    begin
          if (rturn) then
          begin
                    r := r + 1; await (w = 0)
          end
          else
          begin
                    await (w = 0); r := r + 1
          end;
    end;
    read;
    region ∨ do
    begin
          r := r - 1; rturn := false
    end;
    nekritične operacije;
forever
```

```
"Wi"
repeat
    region v do
    begin
          if (rturn) then
          begin
                     await (r = 0); w := w + 1
          end
          else
          begin
                     w := w + 1; await (r = 0)
                                                    moze vise writera??????
          end;
    end;
    write;
    region v do
    begin
          w := w - 1; rturn := true
    end;
    nekritične operacije;
forever
```



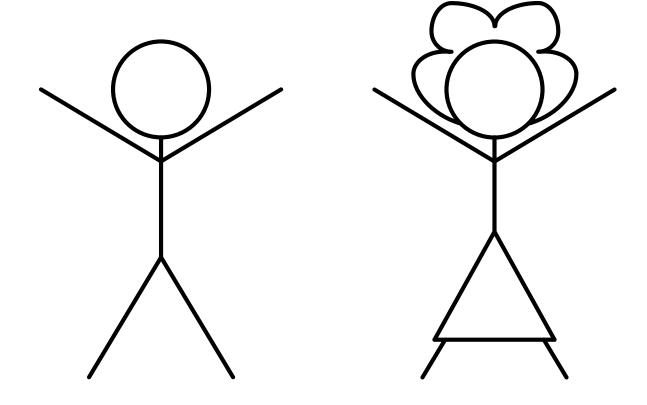
Користећи условне критичне регионе написати програм који решава проблем и симулира систем прављења сладоледа (Ice Cream Makers problem). Постоји један снабдевач и три сладолеџије. Сладолеџији су потребна три састојка да би направио сладолед – слатка павлака, шећер и ванила. Један сладолеџија има бесконачне залихе слатке павлаке, други шећера и трећи ваниле. Снабдевач има бесконачне залихе сва три састојка. Он на заједнички сто ставља два од три потребна састојка. Сладолеџија коме баш та два састојка фале их узима са стола, прави сладолед, и након што је завршио о томе обавести снабдевача. Снабдевач након тога поново ставља нека два састојка на сто, и циклус се понавља.

```
procedure Provider;
var n : integer;
begin
   while (true) do begin
          n := RANDOM(0, 2);
          region p do
          begin
           case n of
            0: begin p.cream := false; p.sugar := true; p.vanilla := true; end;
            1: begin p.cream := true; p.sugar := false; p.vanilla := true; end;
            2: begin p.cream := true; p.sugar := true; p.vanilla := false; end;
            else;
           await(p.ok);
           p.ok := false;
         end;
   end:
end;
```

```
procedure ice_cream_maker_with_cream;
begin
    while (true) do
        region p do
        begin
        await(p.sugar and p.vanilla);
        p.sugar := false;
        p.vanilla := false;
        enjoy;
        p.ok := true;
    end;
end;
end;
```

```
procedure ice_cream_maker_with_sugar;
begin
    while (true) do
        region p do
        begin
        await(p.cream and p.vanilla);
        p.cream := false;
        p.vanilla := false;
        enjoy;
        p.ok := true;
    end;
end;
```

Unisex bathroom problem



Unisex bathroom problem

Постоји тоалет капацитета N (N > 1) који могу да користе жене и мушкарци, такав да се у исто време у тоалету не могу наћи и жене и мушкарци. Написати програм за жене и мушкарце који долазе до тоалета, користе га и напуштају га користећи условне критичне регионе. Избећи изгладњавање.

```
program UnisexBathroom
var wc: shared record
     turn: integer; // 0 - niko nema prednost, 1 - muskarci, 2 - zene
     cntW, cntM, waitingW, waitingM: integer;
end;
```

```
procedure Women;
begin
   region we do
   begin
          waitingW := waitingW + 1;
          await (cntM = 0 AND turn != 1 AND cntW < N);
          waitingW := waitingW - 1;
          cntW := cntW + 1;
          if (waitingM > 0) then turn = 1;
   end
   usingToilet;
   region wc do
   begin
          cntW := cntW - 1;
          if (cntW = 0 \text{ AND } waitingM = 0) then turn := 0;
   end
end
```

```
procedure Men;
begin
   region we do
   begin
         waitingM := waitingM + 1;
          await (cntW = 0 AND turn != 2 AND cntM < N);
          waitingM := waitingM - 1;
          cntM := cntM + 1;
          if (waitingW > 0) then turn = 2;
   end
   usingToilet;
   region wc do
   begin
         cntM := cntM - 1;
          if (cntM = 0 AND waitingW = 0) then turn := 0;
   end
end
```

```
Begin
   wc.turn := 0;
   wc.cntW := 0;
   wc.cntM := 0;
   wc.waitingW := 0;
   wc.waitingM := 0;
   cobegin
         Women1;
         WomenM;
         Man1;
         ManN;
   coend;
end.
```

Усавршити решење претходног задатка тако да особа која пре стигне до тоалета пре и уђе у њега.

```
procedure Women;
var
   myTicket: integer;
begin
   region wc_fifo do
   begin
         myTicket := ticket;
         ticket := ticket + 1;
          await (cntM = 0 AND myticket = next AND cntW < N);
         cntW := cntW + 1;
          next := next + 1;
   end
   usingToilet;
   region wc_fifo do
   begin
         cntW := cntW - 1;
   end
end
```

```
procedure Men;
var
   myTicket: integer;
begin
   region wc_fifo do
   begin
          myTicket := ticket;
          ticket := ticket + 1;
          await (cntW = 0 AND myticket = next AND cntM < N);</pre>
          cntM := cntM + 1;
          next := next + 1;
   end
   usingToilet;
   region wc_fifo do
   begin
          cntM := cntM - 1;
   end
end
```

У банци постоји N (N > 1) различитих рачуна. Рачун у банци може да дели више различитих корисника. Сваки корисник може да види стање рачуна, да уплаћује или подиже одређену суму новца са рачуна, под условом да на рачуну има довољно средстава (никада се не може отићи у минус). Уколико нема довољно новца на рачуну, корисник чека док се новац не уплати. Ниједан корисник не може бити исплаћен док год сви који су пре њега тражили исплату са тог рачуна не добију свој новац. Решити проблем коришћењем региона.

```
program SavingsAccount
type account = record
          value, ticket, next: integer;
   end
var
   accounts: shared array [1 .. N] of account
procedure Withdraw(accNum: 1..N, amount: integer);
var
   myTicket: integer;
begin
   region accounts[accNum] do
   begin
          myTicket := ticket;
          ticket := ticket + 1;
          await (amount <= value AND myticket = next);</pre>
          value := value - amount;
   end
end
```

```
procedure Payment(accNum: 1..N, amount: integer);
begin
   region accounts[accNum] do
   begin
         value := value + amount;
   end
end
function CheckBalance(accNum: 0..N): integer;
begin
   region accounts[accNum] do
   begin
          balance := value;
   end
    CheckBalance := balance;
end
```

```
begin
   for i := 0 to N do
   begin
         accounts[i].value := 0;
         accounts[i].ticket := 0;
         accounts[i].next := 0;
   end;
   cobegin
         Payment(p1, a1);
         Payment(pm, am);
         Withdraw(p1, a1);
         Withdraw(pm, am);
         CheckBalance(p1);
         CheckBalance(pm);
   coend;
end.
```

Питања?

Захарије Радивојевић, Сања Делчев, Тамара Шекуларац Електротехнички Факултет Универзитет у Београду zaki@etf.rs, sanjad@etf.rs, tasha@etf.bg.ac.rs