

Монитор Хоара

Хоар Чарлз Энтони Ричард 1934

```
monitor <имя_монитора>;  
    <секция_описания>  
    <секция_инициализации>
```

```
<секция_описания> ::=  
    <описание типов, констант,  
    переменных, процедур, функций>  
<секция_инициализации> ::=  
    begin  
    <инициализация переменных>  
    end <имя_монитора>.
```

- Обеспечивается взаимное исключение доступа к ресурсам, описанным в мониторе
- С монитором связывается «механизм сигналов»

Процедура доступа

Поставщик:

```
loop
  D := Производство();
  Буфер.Записать(D);
endloop.
```

Потребитель:

```
loop
  D := Буфер.Прочитать();
  Обработка(D);
endloop.
```

```
monitor Буфер;
var СамБуфер:
  array[1..ДлинаБуфера] of Данное;
var СчетчикЗаписей: integer;
procedure Записать(d: Данное);
begin
  ...
end;
function Прочитать(): Данное;
begin
  ...
end;
begin
  СчетчикЗаписей := 0;
end Буфер.
```

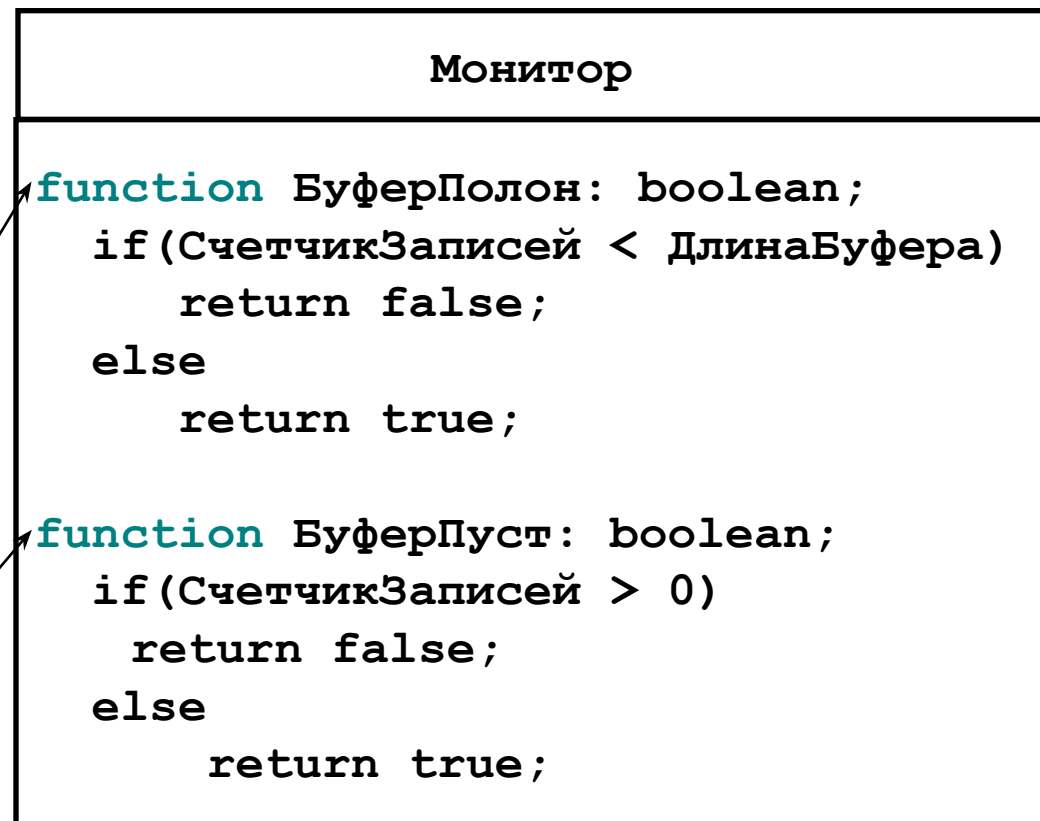
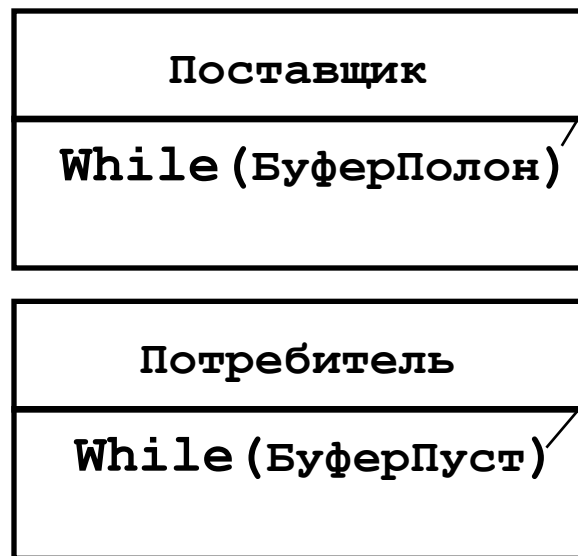
ОчередьДоступа (FIFO)

Механизм сигналов

Желательна возможность «нотификации» изменений состояния ресурсов монитора. Пример: «Поставщик потребитель» - требуется оценивать состояние буфера (полон/пуст).

Решение 1 Плохое.

Задача «берет на себя» функции диспетчера и сама «стучится» в монитор, занимая ресурс



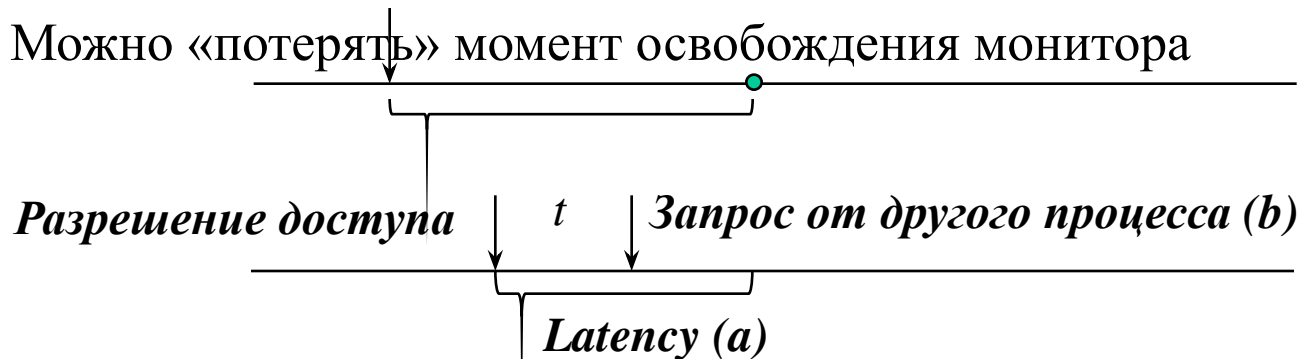
Решение 2 (совсем плохое)

Процесс «анализирует» возможность доступа и «засыпает» на некоторое время (ОС предоставляет возможность «заснуть» на время t - `sleep(t)`, с передачей управления):

```
while (Условие) {  
    sleep(t);  
}
```

a - Увеличивается latency

b - Можно «потерять» момент освобождения монитора



Сигналы - определение

Тип данных: **type Сигнал**

Операции над сигналами:

Сигнал S = new Сигнал () ; (Здесь строится очередь задач, ждущих
получения сигнала S)

wait(S) :

поставить активный процесс в очередь, связанную с сигналом S

notify(S) :

первый процесс из очереди S ставится в «очередь готовых»;

check(S) : Integer :

возвращает кол-во процессов, ждущих в очереди S

Пример – ресурсы монитора «Буфер»

```
var Полон, Пуст: Сигнал;  
procedure Записать(d: Данное);  
begin  
    if(СчетчикЗаписей => ДлинаБуфера) then  
        wait(Полон)  
    endif  
    ЗаписатьДанноеВБуфер(d);  
    СчетчикЗаписей:= СчетчикЗаписей + 1;  
    notify (Пуст)  
end;  
function Прочитать(): Данное  
begin  
    if(СчетчикЗаписей = 0) then  
        wait(Пуст)  
    endif  
    Прочитать:= ЧтениеЗаписиИзБуфера();  
    СчетчикЗаписей:= СчетчикЗаписей - 1;  
    notify (Полон)  
end;
```

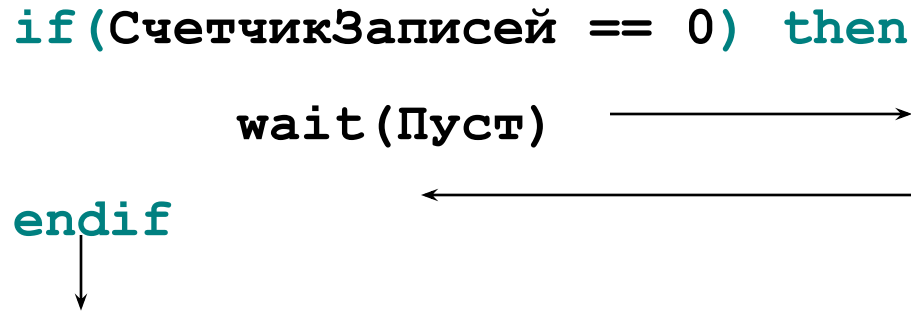
ОчередьДоступа

ОчередьСигналаПолон

ОчередьСигналаПуст

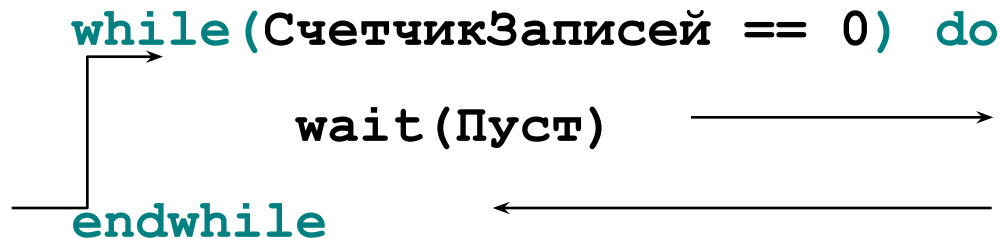
Еще одна «тонкость» ...

```
if (СчетчикЗаписей == 0) then
    wait(Пуст)
endif
```



Но до выполнения **wait(Пуст)** условие **СчетчикЗаписей == 0** может поменяться несколько раз («На время выполнения процессов не накладывается никаких ограничений»)

```
while (СчетчикЗаписей == 0) do
    wait(Пуст)
endwhile
```



Так что многое, представленное ранее – не совсем корректно

Монитор в Java

```
class Buffer {  
    int[] buf;  
    public synchronized void put (int s) {  
        if (counter < CAPACITY) {  
            counter ++; write_to_buf;  
            this.notify();  
        } else {  
            this.wait();  
        };  
    };  
    public synchronized int get () {  
        if (counter > 0) {  
            counter--; read_from_buf;  
            this.notify();  
        } else {  
            this.wait();  
        };  
        return buf[counter];  
    }  
}
```


Пример - задача «Читатели-Писатели»



- М Читателей и N Писателей получают доступ к Информационному Фонду
- Реализовать механизм, позволяющий обеспечить следующее условие:
в каждый момент времени могут работать не более одного Писателя или не более М Читателей

Схема реализации

Читатель :

```
loop
    ЧП.НачалоЧтения () ;
    РаботаСФондомЧ () ;
    ЧП.КонецЧтения () ;
    РазноеЧ ;
endloop.
```

Писатель :

```
loop
    ЧП.НачалоЗаписи () ;
    РаботаСФондомП () ;
    ЧП.КонецЗаписи () ;
    РазноеП ;
endloop.
```

```
monitor ЧП;
var МожноЧитать,
    МожноПисать: Сигнал;
    КтоТоПишет: boolean;
    Читатели: 0..M;

procedure НачалоЧтения;
procedure КонецЧтения;
procedure НачалоЗаписи;
procedure КонецЗаписи;

begin
    КтоТоПишет:= false;
    Читатели:= 0;
end ЧП.
```

Начало и окончание чтения

```
procedure НачалоЧтения();  
begin  
    while (КтоТоПишет) or (check (МожноПисать) > 0)  
        wait (МожноЧитать);  
        Читатели := Читатели + 1;  
        notify (МожноЧитать)  
end;
```

```
procedure КонецЧтения();  
begin  
    Читатели := Читатели - 1;  
    if (Читатели = 0) then  
        notify (МожноПисать)  
    endif  
end;
```

Начало и окончание записи

```
procedure НачалоЗаписи();  
begin  
    while(Читатели > 0) or (КтоТоПишет)  
        wait(МожноПисать);  
    КтоТоПишет:= true;  
end;
```

```
procedure КонецЗаписи();  
begin  
    КтоТоПишет:= false;  
    if (check(МожноЧитать) > 0) then  
        notify(МожноЧитать)  
    else  
        notify (МожноПисать)  
    endif;  
end;
```

Пример – монитор и семафоры

```
monitor Семафор;  
var Счетчик: 0..1;  
    S: Сигнал;  
procedure P;  
  
begin  
    while (Счетчик = 0) do  
        wait(S)  
    endwhile;  
    Счетчик = 0;  
end;  
procedure V;  
begin  
    Счетчик := 1;  
    notify (S);  
end;  
  
begin  
    Счетчик := 1;  
end Семафор.
```

Задача Ri:

```
loop  
    . . .  
    Семафор.P ();  
    КритическаяСекция_i  
    Семафор.V ();  
    . . .  
endloop.
```

Parbegin R1; R2; . . . Rn Parend.