

Операционные системы

Взаимоисключения

Олег Французов
2017

Гонки

- Гонки – ситуация, когда конечный результат выполнения зависит от того, в какой конкретно последовательности произойдут операции в независимых процессах

Гонки

`x += 1`

`x += 1`

Гонки

```
mov ax, x  
inc ax  
mov x, ax
```

```
mov ax, x  
inc ax  
mov x, ax
```

Гонки

```
mov ax, x
```

```
inc ax
```

```
mov x, ax
```

```
mov ax, x
```

```
inc ax
```

```
mov x, ax
```

Гонки

- Возможны даже в ситуации, когда один участник пишет, а второй читает (!)

Критическая секция

- Часть программы, в которой производятся логически связанные манипуляции с разделяемыми данными
- с конкретными разделяемыми данными
- Взаимное исключение (mutual exclusion) – более 1 процесса не может находиться в критической секции по одним и тем же данным

Требования к взаимному ИСКЛЮЧЕНИЮ

- 2+ процессов не могут находиться в критических секциях по одним и тем же данным
- Нет предположений о скорости выполнения процессов, количестве процессоров в системе
- Процесс вне критических секций не может быть причиной блокировки

Требования к взаимному ИСКЛЮЧЕНИЮ

- Недопустимо вечное ожидание
- Недопустимо активное ожидание –
расход процессорного времени в
ожидании входа в критическую секцию

Блокировочная переменная

```
while(s == 0) {} /* пустой цикл, пока нельзя входить  
                 в критическую секцию */  
s = 0;           /* запретили доступ другим процессам */  
  
section(); /* ... работа с разделяемыми данными ... */  
  
s = 1;           /* разрешили доступ */
```

- `while (s == 0) {`
 `s = 0`
 не атомарно

Запрет внешних прерываний

- Только для кратковременных секций
- Только для данных в ОЗУ
- Только для 1 процессора
- Ведет к зависанию
- Разрешать запрет прерываний процессам опасно

Чередование

```
for(;;) {  
    while(turn != 0) {}  
    section();  
    turn = 1;  
    noncritical_job();  
}
```

```
for(;;) {  
    while(turn != 1) {}  
    section();  
    turn = 0;  
    noncritical_job();  
}
```

- Один процесс блокирует другой даже тогда, когда в первом еще не выполняется критическая секция

Алгоритм Петерсона

```
void enter_section() {
    interested[0] = TRUE;
    who_waits = 0;
    while(who_waits==0 &&
           interested[1]) {}
}
void leave_section() {
    interested[0] = FALSE;
}
```

```
void enter_section() {
    interested[1] = TRUE;
    who_waits = 1;
    while(who_waits==1 &&
           interested[0]) {}
}
void leave_section() {
    interested[1] = FALSE;
}
```

- **Активное ожидание**

Поддержка взаимо- исключения на уровне ОС

- Заблокировать процесс
- Разбудить процесс
- Поручить ОС
- ОС может запрещать прерывания

Мьютексы

```
/* s          – мьютекс  
   lock(s) – возвращает true, если открыт  
   unlock(s)  
*/
```

```
while (!lock(s)) {}  
section();  
unlock(s);
```

Мьютексы

```
/* s          – мьютекс  
   lock(s)   – блокируется, если закрыт  
   unlock(s)  
*/
```

```
lock(s);  
section();  
unlock(s);
```

Семафоры Дейкстры

```
/* s          – семафор ( $\geq 0$ )  
   down(s)    – блокируется, если  $s == 0$   
   up(s)      – увеличивает  
                счетчик доступных ресурсов  
*/
```

```
lock(s);          down(s);  
section();        section();  
unlock(s);        up(s);
```

Q & A