



Потоки и процессы



```
#include <iostream.h>
int main()
{
int a, b;
cout << " Input two integers: " ;
cin » a » b;
if (a == b) {
cout « "There is no min." « endl;
return 0;
if (a < b)
cout « "min = " « a « endl;
else
cout « "min = " « b « endl;
return 0;
}
```

- 
- В общем случае содержимое памяти, к которой поток имеет доступ во время своего исполнения, называется *контекстом потока*.
 - Рассмотрим следующую функцию:

```
int f(int n)  
{  
if (n > 0)  
--n;  
if (n < 0)  
++n;  
return n;  
}
```



□ Сколько бы раз эта функция не вызывалась параллельно работающими потоками, она будет корректно изменять значение переменной **n**, т. к. эта переменная является локальной в функции **f**. То есть для каждого нового вызова функции **f** будет создан новый локальный экземпляр переменной **n**. Такая функция **f** называется *безопасной для потоков*.

□ Теперь введем глобальную переменную n и изменим нашу функцию следующим образом:

```
int n ;  
void g()  
{  
  if (n > 0)  
    --n ;  
  if (n < 0)  
    ++n;  
}
```



□ В этом случае параллельный вызов функции **g** несколькими потоками может дать некорректное изменение значения переменной **n**, т. к. значение этой переменной будет изменяться одновременно несколькими функциями **g**. В этом случае функция **g** не является безопасной для потоков.

- Та же проблема встречается и в случае, когда функция использует статические переменные. Для разбора этого случая рассмотрим функцию

```
int count()  
{  
static int n = 0;  
++n;  
return n;  
}
```

- которая возвращает количество своих вызовов. Если эта функция будет вызвана несколькими параллельно исполняемыми потоками, то нельзя точно определить значение переменной **n**, которое вернет эта функция, т. к. это значение изменяется всеми потоками параллельно.



□ В общем случае функция называется **повторно входимой** или **реентерабельной** (reentrant или reenterable), если она удовлетворяет следующим требованиям:

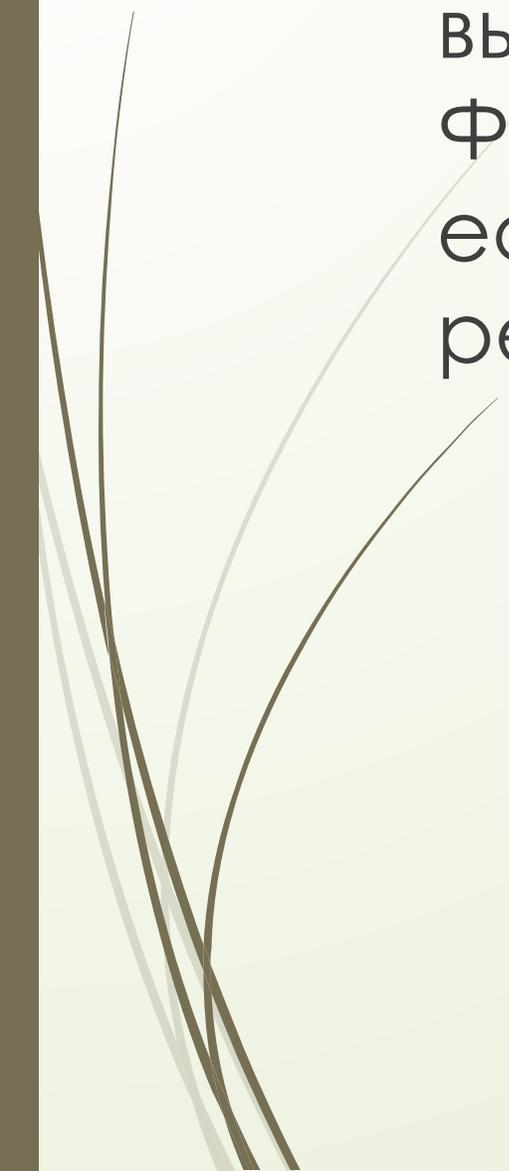
□ не использует глобальные переменные, значения которых изменяются параллельно исполняемыми потоками;

□ не использует статические переменные, определенные внутри функции;

□ не возвращает указатель на статические данные, определенные внутри функции.



□ В дополнение к реентерабельным функциям определяют также функции, безопасные для вызова параллельно исполняемыми потоками. Функция называется *безопасной для потоков*, если она обеспечивает блокировку доступа к ресурсам, которые она использует.



поток = (процессор, программа)

- Программа может исполняться процессором только в том случае, если она готова к исполнению. То есть все системные ресурсы, которые необходимы для исполнения этой программы, свободны для использования. Кроме того, для исполнения программы необходимо, чтобы и сам процессор был свободен и готов к исполнению этой программы.



- Состояния процессора:

- ✓ процессор не выделен для исполнения программы;
- ✓ процессор выделен для исполнения программы.

- Состояния программы:

- ✓ программа не готова к исполнению процессором;
- ✓ программа готова к исполнению процессором.

- Для краткости записи введем для этих состояний следующие названия:

- Состояния процессора:

- ✓ "не выделен";
 - ✓ "выделен".

- Состояния программы:

- ✓ "не готова";
 - ✓ "готова".

□ Тогда мы можем определить состояние потока как пару состояний:

состояние потока = (состояние процессора, состояние программы).

□ Перечислив различные комбинации состояний процессора и программы, можно описать все возможные состояния потока. Введем для состояний потока следующие названия:

✓ поток блокирован = ("не выделен", "не готова");

✓ поток готов к выполнению = ("не выделен", "готова");

✓ поток выполняется = ("выделен", "готова");

