



ПАРАЛЛЕЛИЗМ И АСИНХРОННОСТЬ В С#

Тема: Многопоточная обработка

Гибадуллин Р.Ф.
rfgibadullin@kai.ru

Презентация подготовлена на основе источника:
Албахари Д. C# 9.0. Справочник. Полное описание языка.:
Пер. с англ. – СпБ.: ООО «Диалектика», 2021. – С. 627-690.
(См. главу 14. Параллелизм и асинхронность.)

Введение в курс «Параллелизм и асинхронность»

Ниже приведены самые распространенные сценарии применения параллелизма.

- **Написание отзывчивых пользовательских интерфейсов** — в приложениях WPF, мобильных и Windows Forms длительные задачи должны запускаться параллельно с кодом UI.
- **Обеспечение одновременной обработки запросов** — клиентские запросы на сервер должны обрабатываться параллельно для масштабируемости. В ASP.NET Core это делается автоматически.
- **Параллельное программирование** — код с интенсивными вычислениями выполняется быстрее на многоядерных компьютерах, если нагрузка распределяется между ядрами.
- **Упреждающее выполнение** — на многоядерных машинах можно улучшить производительность, предсказывая и выполняя действия заранее.
- ❖ Общий механизм одновременного выполнения кода называется многопоточностью. Многопоточность поддерживается CLR и ОС, являясь фундаментальной концепцией параллелизма. Важно понимать основы многопоточной обработки и влияние потоков на разделяемое состояние.

Введение

Поток — это путь выполнения, который может проходить независимо от других таких путей.

Каждый поток запускается внутри процесса ОС, который предоставляет изолированную среду для выполнения программы.

- **Однопоточная программа** — внутри изолированной среды процесса функционирует только один поток, поэтому он получает монопольный доступ к среде.
- **Многопоточная программа** — внутри единственного процесса запускается множество потоков, разделяя одну и ту же среду выполнения (скажем, память).

Отчасти это одна из причин, почему полезна многопоточность: например, один поток может извлекать данные в фоновом режиме, в то время как другой поток — отображать их по мере поступления. Такие данные называются **разделяемым состоянием**.

Создание потока

Клиентская программа (консольная, WPF, UWP или Windows Forms) запускается в единственном потоке, который создается автоматически операционной системой (**главный поток**). Здесь он и будет существовать как однопоточное приложение, если только вы не создадите дополнительные потоки (прямо или косвенно).

- ❖ Создать и запустить новый поток можно за счет создания объекта **Thread** и вызова его метода **Start**.
 - ❖ Простейший конструктор **Thread** принимает делегат **ThreadStart**: метод без параметров, который указывает, где должно начинаться выполнение.

```
// Начать новый поток, выполняющий WriteY()
Thread t = new Thread(WriteY);
t.Start();

// Одновременно делать что-то в главном потоке
for (int i = 0; i < 1000; i++)
    Console.Write("x");

void WriteY() { for (int i = 0; i < 1000; i++)
    Console.Write("y"); }
```



Главный поток создает новый поток **t**, в котором запускает метод, многократно выводящий символ "у". В то же самое время главный поток многократно выводит символ "х".

- **На одноядерном процессоре** — ОС выделяет каждому потоку кванты времени (обычно 20 мс. в Windows) для эмуляции параллелизма, что дает повторяющиеся блоки вывода "х" и "у".
- **На многоядерной машине** — два потока могут выполняться по-настоящему параллельно (конкурируя с другими активными процессами).
- ❖ Говорят, что поток **вытесняется** в точках, где его выполнение пересекается с выполнением кода в другом потоке.
- ❖ После запуска свойство **IsAlive** потока возвращает **true** до тех пор, пока не будет достигнута точка завершения. После завершения поток не может быть запущен повторно.
- ❖ Каждый поток имеет свойство **Name** для содействия отладке. Установить имя потока можно только один раз.
- ❖ Статическое свойство **Thread.CurrentThread** возвращает поток, выполняющийся в текущее время.

Join и Sleep

С помощью вызова метода **Join** можно организовать ожидание окончания другого потока:

```
Thread t = new Thread(Go); t.Start(); t.Join();
```

- ❖ При вызове **Join** можно указывать тайм-аут в миллисекундах или в виде **TimeSpan**. Метод возвращает **true**, если поток завершен, или **false**, если истекло время тайм-аута.
- ❖ Метод **Thread.Sleep** приостанавливает текущий поток на заданный период:

```
Thread.Sleep(TimeSpan.FromHours(1)); Thread.Sleep(500);
```

- **Thread.Sleep(0)** — немедленно прекращает текущий квант времени потока, добровольно передавая контроль над ЦП другим потокам.
- **Thread.Yield()** — делает то же самое, но уступает контроль только потокам на том же самом процессоре.

- ❖ На время ожидания **Sleep** или **Join** поток **блокируется** — он немедленно уступает свой квант процессорного времени и далее не потребляет процессорное время, пока удовлетворяется условие блокировки.

Блокирование

Поток считается **заблокированным**, если его выполнение приостановлено по некоторой причине, такой как вызов метода **Sleep** или ожидание завершения другого потока через **Join**.

- ❖ Заблокированный поток немедленно уступает свой квант процессорного времени и далее не потребляет процессорное время, пока удовлетворяется условие блокировки.
- ❖ Проверить, заблокирован ли поток, можно с помощью свойства **ThreadState**:
`bool blocked = (someThread.ThreadState & ThreadState.WaitSleepJoin) != 0;`
- ❖ Когда поток блокируется или деблокируется, ОС производит переключение контекста. С ним связаны небольшие накладные расходы, обычно одна–две микросекунды.

ThreadState

Свойство **ThreadState** является перечислением флагов, комбинирующим три «уровня» данных в побитовой манере. Большинство значений избыточны или устаревшие.

- ❖ Следующий расширяющий метод ограничивает **ThreadState** одним из четырех полезных значений: **Unstarted**, **Running**, **WaitSleepJoin** и **Stopped**:

```
public static ThreadState Simplify (this ThreadState ts)
{
    return ts & (ThreadState.Unstarted |
        ThreadState.WaitSleepJoin |
        ThreadState.Stopped);
}
```

- ❖ Свойство **ThreadState** удобно для диагностических целей, но непригодно для синхронизации, т.к. состояние потока может измениться в промежутке между проверкой **ThreadState** и обработкой данной информации.

Интенсивный ввод-вывод или интенсивные вычисления

Операция с **интенсивным вводом-выводом** (I/O-bound) — большую часть времени тратит на ожидание. Примеры: загрузка веб-страницы, `Console.ReadLine`, `Thread.Sleep`.

Операция с **интенсивными вычислениями** (CPU-bound) — большую часть времени затрачивает на вычисления с привлечением ЦП.

- ❖ Операция с интенсивным вводом-выводом работает одним из двух способов:
 - **Синхронно** ожидает завершения операции в текущем потоке (`Console.ReadLine`, `Thread.Sleep`, `Thread.Join`).
 - **Асинхронно** — инициирует обратный вызов, когда операция завершается спустя какое-то время.
- ❖ Синхронные I/O-операции большую часть времени тратят на **блокирование** потока.

Блокирование или зацикливание

Альтернатива блокированию — **зацикливание** (spinning) потока:

```
while (DateTime.Now < nextStartTime); // зацикливание - неэкономно!
```

- ❖ Это очень неэкономное расходование ЦП: среда CLR и ОС предполагают, что поток выполняет важные вычисления. По сути, код *I/O-bound* превращается в *CPU-bound*.

Нюансы:

- **Кратковременное зацикливание** может быть эффективным, когда условие удовлетворяется за микросекунды — избегает накладных расходов переключения контекста. .NET предлагает **SpinLock** и **SpinWait**.
- **Затраты на блокирование не нулевые**: каждый поток связывает ~1 МБ памяти. Для программ с сотнями параллельных I/O-операций лучше использовать подход на основе обратных вызовов (асинхронные шаблоны).

Локальное или разделяемое состояние

Среда CLR назначает каждому потоку собственный **стек** в памяти, так что локальные переменные хранятся отдельно.

```
new Thread (Go).Start(); // Вызвать Go в новом потоке
Go();                  // Вызвать Go в главном потоке

void Go()
{
    // Объявить и использовать локальную переменную cycles
    for (int cycles = 0; cycles < 5; cycles++) Console.Write ('?');
}
```

- ❖ В стеке каждого потока создается отдельная копия переменной **cycles**, так что вывод предсказуемо содержит десять знаков вопроса.
- ❖ Потоки **разделяют** данные, если они имеют общую ссылку на один и тот же экземпляр.

Оба потока разделяют переменную `_done`, поэтому слово “Done” выводится один раз. Однако двукратный вывод возможен (хотя и маловероятен) — это проблема потокобезопасности:

```
bool _done = false;
new Thread (Go).Start();
Go();

void Go()
{
    if (!_done) { _done = true; Console.WriteLine ("Done"); }
}
```

Локальные переменные, захваченные лямбда-выражением, тоже могут быть разделяемыми:

```
bool done = false;
ThreadStart action = () =>
{
    if (!done) { done = true; Console.WriteLine ("Done"); }
};
new Thread (action).Start();
action();
```

Поля экземпляра — метод вызывается на одном экземпляре из разных потоков:

```
var tt = new ThreadTest();
new Thread (tt.Go).Start();  tt.Go();

class ThreadTest {
    bool _done;
    public void Go() {
        if (!_done) { _done = true; Console.WriteLine ("Done"); }
    }
}
```

Статические поля — разделяются между всеми потоками в домене приложения:

```
class ThreadTest {
    static bool _done; // разделяется между всеми потоками
    static void Main() { new Thread (Go).Start(); Go(); }
    static void Go() {
        if (!_done) { _done = true; Console.WriteLine ("Done"); }
    }
}
```

Блокировка и безопасность потоков

Исправить пример можно, получив **монопольную блокировку** на период чтения и записи разделяемого поля. Для этого в C# предусмотрен оператор **lock**:

```
class ThreadSafe {
    static bool _done;
    static readonly object _locker = new object();
    static void Main() {
        new Thread (Go).Start();
        Go();
    }
    static void Go() {
        lock (_locker) {
            if (!_done) { Console.WriteLine ("Done"); _done = true; }
        }
    }
}
```

Оператор **lock** — синтаксический сахар для **Monitor.Enter / Monitor.Exit**:

```
lock (_locker) { ... }

// Эквивалентно:
Monitor.Enter(_locker);
try { ... }
finally { Monitor.Exit(_locker); }
```

- ❖ Внутри CLR захват блокировки реализован через атомарную инструкцию **CAS** (Compare-And-Swap, **cmpxchg** на x86). Если CAS не удался — кратковременное зацикливание (spinning), затем эскалация до объекта ядра ОС.
- ❖ Когда два потока соперничают за блокировку, один ожидает, пока она не станет доступной. Гарантируется, что только один поток может войти в блок кода за раз.
- ❖ Код, защищённый таким образом, называется **безопасным в отношении потоков** (thread-safe).

Инструкция cmpxchg (Compare and Exchange)

Синтаксис: **lock cmpxchg [dest], src** — атомарная инструкция x86:

```
lock cmpxchg DWORD PTR [dest], src
```

; Алгоритм (атомарно):

; 1. Сравнить EAX с [dest]

; 2. Если равны: [dest] = src, ZF = 1 (успех)

; 3. Если нет: EAX = [dest], ZF = 0 (неудача)

- ❖ **ZF** (Zero Flag) — бит в регистре флагов **EFLAGS**. Устанавливается в 1, если результат сравнения равен нулю (значения совпали).
- ❖ Префикс **lock** блокирует шину памяти, обеспечивая атомарность на многоядерных процессорах.
- ❖ В C# доступна через **Interlocked.CompareExchange**:

```
Interlocked.CompareExchange(ref location, newValue, expected);  
// Компилируется в: lock cmpxchg
```

- ❖ Применение в **lock**: CLR кладёт в EAX «свободно», а в src — ID потока. CAS успешен → блокировка захвачена. Неудача → spinning → ядро ОС.

Передача данных потоку

Проще всего передать аргументы начальному методу потока с помощью **лямбда-выражения**:

```
Thread t = new Thread ( () => Print ("Hello from t!") );
t.Start();
```

```
void Print (string message) => Console.WriteLine (message);
```

- ❖ Такой подход позволяет передавать методу **любое количество аргументов**.
- ❖ Можно поместить всю реализацию в лямбда-функцию с множеством операторов:

```
new Thread (() =>
{
    Console.WriteLine ("I'm running on another thread!");
    Console.WriteLine ("This is so easy!");
}).Start();
```

- ❖ Альтернативный (менее гибкий) приём — передача аргумента методу **Start**:

```
Thread t = new Thread (Print);
t.Start ("Hello from t!");
```

При передаче через **Start** метод потока принимает **object**, что требует приведения:

```
void Print (object messageObj)
{
    string message = (string) messageObj; // Приведение типа
    Console.WriteLine (message);
}
```

- ❖ Код работает, т.к. конструктор **Thread** перегружен для приёма одного из двух делегатов:

```
public delegate void ThreadStart();
public delegate void ParameterizedThreadStart (object obj);
```

- ❖ Ограничение **ParameterizedThreadStart**: принимает только **один аргумент** типа **object**, не обеспечивает типобезопасность.

Сравнение подходов:

- **Лямбда-выражение** — гибко, любое количество типизированных аргументов, вся логика встраивается.
- **Thread.Start(object)** — менее гибко, один аргумент типа **object**, требует приведения.

Следует соблюдать осторожность, чтобы случайно не изменить **захваченные переменные** после запуска потока:

```
for (int i = 0; i < 10; i++)
    new Thread (() => Console.Write (i)).Start();
```

- ❖ Вывод будет **недетерминированным!** Типичный результат: **0223557799**
- ❖ Проблема: на протяжении всего цикла переменная **i** ссылается на ту же самую ячейку памяти. Каждый поток вызывает **Console.Write** с переменной, значение которой может измениться!
- ❖ Решение — применение **временной переменной**:

```
for (int i = 0; i < 10; i++)
{
    int temp = i;
    new Thread (() => Console.Write (temp)).Start();
}
```

- ❖ Теперь все цифры от 0 до 9 выводятся **в точности по одному разу**. Переменная **temp** локальна для каждой итерации, поэтому каждый поток захватывает отличающуюся ячейку памяти.

Проблему с захваченными переменными проще проиллюстрировать так:

```
string text = "t1";
Thread t1 = new Thread ( () => Console.WriteLine (text) );
text = "t2";
Thread t2 = new Thread ( () => Console.WriteLine (text) );
t1.Start(); t2.Start();
```

- ❖ Оба лямбда-выражения захватывают **одну и ту же** переменную **text**. К моменту вызова **Start()** значение уже изменено на "**t2**", поэтому строка "t2" выводится **дважды**.

Ключевые выводы:

- Лямбда-выражение — наиболее удобный и мощный способ передачи данных потоку.
- Не изменяйте захваченные переменные после запуска потока!
- Используйте **локальную копию** (**int temp = i**) для безопасного захвата в циклах.