

## Циклы

Различается и время выполнения циклов разного типа. Время выполнения цикла со счетчиком и цикла с постусловием при всех прочих равных условиях, цикл с предусловием выполняется несколько дольше (примерно на 20-30 %).

При использовании вложенных циклов следует иметь в виду, что затраты процессорного времени на обработку такой конструкции могут зависеть от порядка следования вложенных циклов. Например, вложенный цикл со счетчиком на языке Turbo Pascal:

```
for j := 1 to 100000 do  
  for k := 1 to 1000 do a := 1;
```

```
for j := 1 to 1000 do  
  for k := 1 to 100000 do a := 1;
```

Цикл в левой колонке выполняется примерно на 10 % дольше, чем в правой.

На первый взгляд, и в первом, и во втором случае 100 000 000 раз выполняется оператор присваивания и затраты времени на это должны быть одинаковы в обоих случаях. Но это не так. Объясняется это тем, что инициализации цикла (обработка процессором его заголовка с целью определения начального и конечного значений счётчика, а также шага приращения счётчика) требует времени. В первом случае 1 раз инициализируется внешний цикл и 100 000 раз — внутренний, то есть всего выполняется 100 001 инициализация. Во втором случае таких инициализаций оказывается всего лишь 1001.

Аналогично ведут себя вложенные циклы с предусловием и с постусловием. Можно сделать вывод, что при программировании вложенных циклов по возможности следует делать цикл с наименьшим числом повторений самым внешним, а цикл с наибольшим числом повторений — самым внутренним.

Если в циклах содержатся обращения к памяти (обычно при обработке массивов), для максимально эффективного использования кэша и механизма аппаратной предвыборки данных из памяти порядок обхода адресов памяти должен быть по возможности последовательным. Классическим примером подобной оптимизации является смена порядка следования вложенных циклов при выполнении умножения матриц.

## Инвариантные фрагменты кода [\[ править \]](#) [\[ править код \]](#)

Оптимизация инвариантных фрагментов кода тесно связана с проблемой оптимального программирования циклов. Внутри цикла могут встречаться выражения, фрагменты которых никак не зависят от управляющей переменной цикла. Их называют *инвариантными фрагментами* кода. Современные компиляторы часто определяют наличие таких фрагментов и выполняют их автоматическую оптимизацию. Такое возможно не всегда, и иногда производительность программы зависит целиком от того, как запрограммирован цикл. В качестве примера рассмотрим следующий фрагмент программы (язык Turbo Pascal):

```
for i := 1 to n do
begin
  ---
  for k := 1 to p do
    for m := 1 to q do
      begin
        a[k, m] := Sqrt(x * k * m - i) + Abs(u * i - x * m + k);
        b[k, m] := Sin(x * k * i) + Abs(u * i * m + k);
      end;

  ---
  am := 0;
  bm := 0;
  for k := 1 to p do
    for m := 1 to q do
      begin
        am := am + a[k, m] / c[k];
        bm := bm + b[k, m] / c[k];
      end;

  end;
end;
```

Здесь инвариантными фрагментами кода являются слагаемое `Sin(x * k * i)` в первом цикле по переменной `m` и операция деления на элемент массива `c[k]` во втором цикле по `m`. Значения синуса и элемента массива не изменяются в цикле по переменной `m`, следовательно, в первом случае можно вычислить значение синуса и присвоить его вспомогательной переменной, которая будет использоваться в выражении, находящемся внутри цикла. Во втором случае можно выполнить деление после завершения цикла по `m`. Таким образом, можно существенно сократить количество трудоёмких арифметических операций.