Занятие 1. Сложность алгоритмов

Упражнение 1. Дан следующий фрагмент кода. Чему равно «О-большое» его времени выполнения?

```
test = 0
for i in range(n):
   for j in range(n):
    test = test + i * j
```

Упражнение 2. Дан следующий фрагмент кода. Чему равно «О-большое» его времени выполнения?

```
test = 0

for i in range(n):
    test = test + 1

for j in range(n):
    test = test - 1
```

Упражнение 3. Дан следующий фрагмент кода. Чему равно «О-большое» его времени выполнения?

```
i = n
while i > 0:
    k = 2 + 2
    i = i // 2
```

Упражнение 4. Иногда константы, которыми пренебрегают в асимптотическом обозначении, играют очень важную роль. Представьте, что два алгоритма выполняют одинаковую задачу. Для работы первого требуется 1500N шагов, второй справляется с тем же заданием за $30N^2$ шагов. При каких значениях N вы отдадите предпочтение тому или иному алгоритму?

Упражнение 5. У вас есть два алгоритма. Один состоит из

$$\frac{N^3}{75} - \frac{N^2}{4} + N + 10$$
 шагов,
другой — из $\frac{N}{2} + 8$ шагов.

Время выполнения алгоритма

При подсчете времени работы алгоритма учитывается только время выполнения непосредственно алгоритма и не учитывается ввод данных и вывод результатов.

Для подсчета времени выполнения сортировки в Lazarus использовать Get-TickCount (GetTickCount64). Функция GetTickCount извлекает число миллисекунд, которые истекли с тех пор как система была запущена. Она ограничивается разрешающей способностью системного таймера.

```
Var tm:dword; (or variant)
.....
tm:=GetTickCount;
//алгоритм
tm:=GetTickCount-tm;
```

Возвращаемое значение tm - число миллисекунд, которые истекли после того, как система была запущена. Так как 1 сек. = 1000 милисекунд, следовательно, для перевода в секунды делаем следующее

```
tm:=tm div 1000
```

В PascalABC.NET использовать функцию Milliseconds:

```
Var tm:integer;
begin

....

tm:=Milliseconds;

//алгоритм

tm:=Milliseconds-tm;

....
```

Возвращаемое значение tm - число миллисекунд.

Дополнительная информация об измерении времени в Windows

http://iproc.ru/programming/windows-timers/

https://habrahabr.ru/post/75234/

В PASCAL ABC.NET необходимо использовать встроенный класс Stopwatch. Пример кода приведен ниже (код взят из примеров интегрированной среды разработки PABCWork.NET\Samples\NETLibraries\Other\).

```
program Time;
var
ts: System.TimeSpan;

// Stopwatch - класс высокоточного таймера (с точностью до
0.001 с)
begin
var stopWatch := new System.Diagnostics.Stopwatch;
stopWatch.Start;
{Участок кода, для которого будет замеряться время выполне-
ния}
stopWatch.Stop;
ts := stopWatch.Elapsed;
writelnFormat('Время работы: {0:00}:{1:00}:{2:00}.{3:000}',
ts.Hours, ts.Minutes, ts.Seconds, ts.Milliseconds);
end.
```

В **Python** можно проделать эту операцию, отметив время начала и время окончания работы алгоритма. В модуле time есть функция time, которая возвращает текущее системное время в секундах, прошедшее с некоторого произвольно выбранного начального момента. Вызвав эту функцию дважды - в начале и в конце, - и затем посчитав разницу, мы получим точное количество секунд (дробное в большинстве случаев), затраченных на выполнение.

```
import time
start = time.time()
  # алгоритм
end = time.time()
res = end-start
```

Задание 1. Написать в Python два варианта программы вычисления суммы чисел

$$1 + 2 + 3 + \cdots + (n - 1) + n$$
.

Сделать выводы.

Задание 2. Написать программу вычисления n-го числа Фибоначчи разными способами (найти самостоятельно в Интернете способы вычисления чисел Фибоначчи — рекурсивный и другие). Вычислить время работы программы на разных исходных данных для каждой реализации и количество вызовов функции.

Задание 3. Рассмотрим алгоритм, который определяет, содержатся ли в массиве повторяющиеся элементы. (Стоит отметить, что это не самый эффективный способ обнаружения дубликатов.)

```
Boolean: ContainsDuplicates (Integer: array[])

// Цикл по всем элементам массива.

For i = 0 To <наибольший индекс>

For j = 0 To <наибольший индекс>

// Проверяем, являются ли два элемента дубликатами.

If (i != j) Then

If (array[i] == array[j]) Then Return True

End If

Next j

Next i

// Если мы дошли до этой строки, то дубликатов нет.

Return False

End ContainsDuplicates
```

Алгоритм содержит два цикла, один из которых является вложенным. Внешний цикл перебирает все элементы массива N, выполняя O(N) шагов. Внутри каждого такого шага внутренний цикл повторно пересматривает все N элементов массива, совершая те же O(N) шагов. Следовательно, общая производительность алгоритма составит $O(N \times N) = O(N^2)$.

Рассмотрим его улучшенную версию.

```
Boolean: ContainsDuplicates(Integer: array[])

// Цикл по всем элементам массива, кроме последнего.

For i = 0 To < наибольший индекс> - 1

// Цикл по элементам после элемента i.

For j = i + 1 To < наибольший индекс>

// Проверяем, являются ли два элемента дубликатами.

If (array[i] == array[j]) Then Return True

Next j

Next i

// Если вы дошли до этой строки, то дубликатов нет.

Return False

End ContainsDuplicates
```

Определите время работы для новой версии алгоритма.

Задание 4. В таблице 1.1 показана взаимосвязь между сложностью задачи N и производительностью алгоритмов, описанных разными функциями. Эту же зависимость можно продемонстрировать еще одним способом — определить максимальную сложность задачи, которую способен выполнить компьютер с определенной скоростью в течение конкретного времени.

N	$\log_2 N$	sqrt (N)	N	N^2	2^N	N!
1	0	1	1	1	2	1
5	2,32	2,23	5	25	32	625
10	3,32	3,16	10	100	1 024	1×10^{9}
15	3,90	3,87	15	225	$3,3 \times 10^{4}$	2.9×10^{16}
20	4,32	4,47	20	400	1×10^{6}	$5,24 \times 10^{24}$
50	5,64	7,07	50	2500	1.1×10^{15}	1.8×10^{83}
100	6,64	10,00	100	1×10^{4}	$1,3 \times 10^{30}$	1×10^{198}
1 000	9,96	31,62	1 000	1×10^6	$1,1 \times 10^{301}$	_
10 000	13,28	100,00	1 × 10 ⁴	1×10 ⁸	_	_
100 000	16,60	316,22	1 ×10 ⁵	1×10^{10}	_	_

Таблица 1.1. Величины функций для различных входных данных

Предположим, компьютер проделывает 1 млн шагов алгоритма за 1 с и алгоритм выполняется в течение времени $O(N^2)$. В таком случае через 1 ч машина решит задачу, у которой $N = 60\ 000$ (поскольку $60\ 000^2 = 3\ 600\ 000\ 000$ — это количество произведенных шагов за указанный промежуток).

Создайте таблицу, где будет представлен размер наибольшей задачи N, которую сможет выполнить компьютер для каждой из функций, приведенных в таблице 1.1, за секунду, минуту, час, день, неделю, год.

Задание 5. Программа берет в качестве входных параметров N букв и генерирует из них все возможные пары. Например, из букв ABCD выстраиваются следующие комбинации: AB, AC, AD, BC, BD и CD (подразумевается, что AB и BA — одна и та же пара). Каково время работы алгоритма?

Задание 6. Рассмотрим два алгоритма покраски забора.

Каково время работы этих алгоритмов (N — количество досок в заборе)? Какой вариант лучше?