Министерство науки и высшего образования РФ Федеральное государственное бюджетное учреждение высшего образования "Тверской государственный технический университет" (ТвГТУ)

Факультет информационных технологий Программное обеспечение вычислительной техники

Теория алгоритмов

Отчёт по лабораторной работе №1 Введение в разработку консольных приложений на Python

Выполнил:

А. В. Малов Группа: Б.ПИН.РИС-20.05 **Проверила:** преподаватель кафедры ПО Е. И. Корнеева

Тверь 2022

Содержание

Постановка задачи			
1	Алгоритм решения 1.1 Сортировка выбором		
2	2 Тестирование программы		
За	аключение	7	

Постановка задачи

Реализовать консольное приложение с алгоритмами сортировки на динамически типизированном языке, повторить и изучить основные конструкции языка.

Установить Python и среду разработки.

Реализовать алгоритм сортировки выбором и вставкой.

1 Алгоритм решения

Для того, чтобы что-то сортировать нам необходимы входные данные. Воспользуемся стандартными функциями Python для генерации случайных чисел. Сохраним эти числа в файл, чтобы потом отсортировать его. Сортировку будет производить с данными из файла со случайными числами. Комплекс программ будет работать вот так:

```
$ ./random_numbers.py min max count > output.txt
$ time ./selection_sort.py < output.txt
$ time ./insert_sort.py < output.txt</pre>
```

Сначала запустим программу random_number.py с параметрами min, max и count. Параметры нужно заменить на аргументы (целые числа). Вывод программы запишем в файл output.txt. Затем запустим программу time для того, чтобы засечь время выполнения сортировки. Программа сортировки принимает на вход поток из строк, которые мы будем сортировать.

Вот конкретный пример запуска:

```
$ ./random_numbers.py 0 10 5 > tmp
$ cat tmp
5
1
2
3
$ time ./selection_sort.py < tmp</pre>
1
2
3
4
5
real
         0m0.034s
         0m0.026s
user
         0m0.008s
sys
$ time ./insertion_sort.py < tmp</pre>
1
2
3
4
5
         0m0.062s
real
```

```
0m0.051s
user
         0m0.005s
sys
$ time sort < tmp</pre>
1
2
3
4
5
         0m0.010s
real
         0m0.005s
user
         0m0.004s
sys
```

Программа time возвращает данные в трёх значениях. Эти статистические данные состоят из времени, прошедшего в реальном времени между вызовом и его завершением, процессорного времени пользователя и системного процессорного времени.

В последнем примере была использована стандартная утилита GNU для сортировки. Она реализует многопоточный алгоритм сортировки. Как видим, на машине с 8 потоками, она работает быстрее наших алгоритмов сортировки.

1.1 Сортировка выбором

В информатике сортировка по выбору — это алгоритм сортировки сравнения на месте. Она имеет временную сложность $O(n^2)$, что делает ее неэффективной в больших списках и, как правило, работает хуже, чем аналогичная сортировка вставкой. Сортировка по выбору отличается своей простотой и имеет преимущества в производительности по сравнению с более сложными алгоритмами в определенных ситуациях, особенно когда вспомогательная память ограничена.

Алгоритм делит входной список на две части: отсортированный подсписок элементов, который создается слева направо в начале (слева) списка, и подсписок оставшихся несортированных элементов, которые занимают остальную часть списка. Первоначально отсортированный подсписок пуст, а несортированный подсписок представляет собой весь входной список. Алгоритм заключается в нахождении наименьшего (или наибольшего, в зависимости от порядка сортировки) элемента в несортированном подсписке, замене его крайним левым несортированным элементом (размещении его в отсортированном порядке) и перемещении границ подсписка на один элемент вправо.

Временная эффективность сортировки по выбору квадратична, поэтому существует ряд методов сортировки, которые имеют лучшую временную сложность, чем сортировка по выбору. Одна вещь, которая отличает сортировку по выбору от других алгоритмов сортировки, заключается в том, что она выполняет минимально возможное количество обменов, n-1 в худшем случае.

Вот пример такого алгоритма сортировки, сортирующего пять элементов:

Сортированный	Несортированный	Наименьший элемент
подсписок	подсписок	в несортированном списке
()	(11, 25, 12, 22, 64)	11
(11)	(25, 12, 22, 64)	12
(11, 12)	(25, 22, 64)	22
(11, 12, 22)	(25, 64)	25
(11, 12, 22, 25)	(64)	64
(11, 12, 22, 25, 64)	()	

Сортировка выбором также может использоваться со списками, которые повышают эффективность добавления и удаления. В этом случае чаще всего минимальный элемент удаляется из оставшейся части списка, а затем вставляется в конец отсортированных значений. Например:

```
arr[] = 64 25 12 22 11

// Найдите минимальный элемент в arr[0...4]

// и поместите его в начало

11 25 12 22 64

// Найдите минимальный элемент в arr[1...4]

// и поместите его в начало arr[1 ...4]

11 12 25 22 64

// Найдите минимальный элемент в arr[2...4]

// и поместите его в начало arr[2 ...4]

11 12 22 25 64

// Найдите минимальный элемент в arr[3...4]

// и поместите его в начало arr[3 ...4]

11 12 22 25 64
```

Сортировка по выбору не сложна для анализа по сравнению с другими алгоритмами сортировки, поскольку ни один из циклов не зависит от данных в массиве. Для выбора минимального элемента требуется сканирование n элементов (n-1 сравнение), а затем замена его на первую позицию. Для поиска следующего наименьшего элемента требуется сканирование оставшихся n-1 элементов и так далее. Таким образом, общее количество сравнений равно

$$(n-1) + (n-2) + \dots + 1 = \sum_{i=1}^{n-1} i^{-1}$$

По арифметической прогрессии,

$$\sum_{i=1}^{n-1} i = \frac{(n-1)+1}{2}(n-1) = \frac{1}{2}n(n-1) = \frac{1}{2}(n^2-n)$$

имеет сложность $O(n^2)$ с точки зрения количества сравнений. Для каждого из этих сканирований требуется одна замена n-1 элементов (последний элемент уже не надо сравнивать).

1.2 Сортировка вставкой

Сортировка вставкой — это простой алгоритм сортировки, который создает отсортированный массив (или список) по одному элементу за раз. Он гораздо менее эффективен для больших списков, чем более продвинутые алгоритмы, такие как быстрая сортировка, пирамидальная сортировка или сортировка слиянием. Однако сортировка по вставке дает несколько преимуществ:

• Эффективен для небольших наборов данных, так же, как и другие квадратичные алгоритмы сортировки

- Более эффективен на практике, чем большинство других простых квадратичных алгоритмов, таких как сортировка по выбору или сортировка пузырьком
- Адаптивный, т.е. эффективен для почти отсортированных данных: временная сложность составляет O(kn), где k количество мест неотсортированных позиций
- Стабильный, т.е. не изменяет относительный порядок одинаковых элементов
- Не требует дополнительной памяти, т.е. может сортировать на месте (как и алгоритм сортировки выбором)
- Автономен, т.е. может сортировать список по мере его получения

2 Тестирование программы

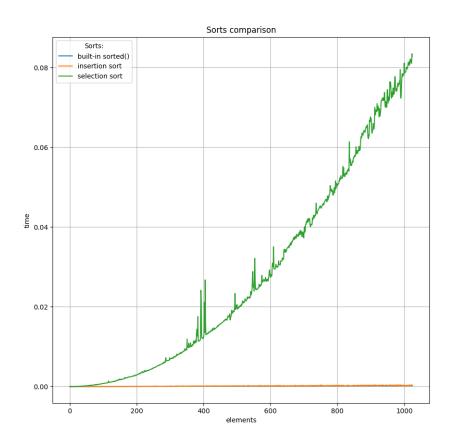


Рисунок 1: Результат сортировки. На графике 3 функции: встроенная в Python сортировка, сортировка вставками и сортировка выбором

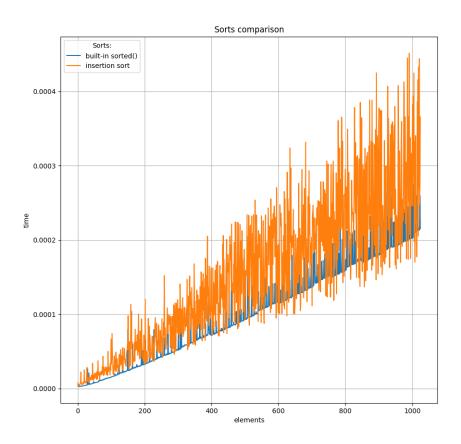


Рисунок 2: Результат сортировки. На графике 2 функции: встроенная в Python сортировка и сортировка вставками

По графикам видно, что встроенная сортировка Python более стабильна. Нет такого большого разброса по времени.

Теперь демонстрация записи в файл:

```
# генерация файла со случайным набором чисел
```

- \$./random_number.py -10 10 5 > data
- # ввод файла с данными в программу сортировки чисел и вывод отсортированных
- # данных
- \$ cat data | ./selection_sort.py > selection_data
- \$ cat data | ./insertion_sort.py > insertion_data
- # расчёт времени работы сортировки
- \$ time (./insertion_sort.py < data > insertion_data)
- (./insertion_sort.py < data > insertion_data;) 0.05s user 0.01s system 173% cpu 0.037 total

Ссылка на репозиторий с программами и отчёт написанный с помощью \LaTeX : https://github.com/andreymlv/tstu-computation-theory

Заключение

Реализовали две квадратичные сортировки. Из графиков видно, что встроенная функция сортировки Python работает в разы стабильнее и эффективнее по времени.

Установили Python 3.10.6, среду разработки VSCode, библиотеку Dear PyGui для графического интерфейса, а так же использовали сторонний пакетный менеджер Poetry для изоляции от глобально установленных пакетов.