

Контрольное мероприятие №2

Для выполнения КМ необходимо выполнить задания: 1а, 1б на удовлетворительно, дополнительно 1в, 1г, 1д, 2 — на хорошо, дополнительно 3 — на отлично.

Эмпирический анализ временной сложности алгоритмов

Для каждого n от 1 до 2000 произведите для пяти запусков замер среднего машинного времени исполнения программ, реализующих нижеуказанные алгоритмы и функции. Изобразите на графике полученные данные, отражающие зависимость среднего времени исполнения от n . Проведите теоретический анализ временной сложности рассматриваемых алгоритмов и сравните эмпирическую и теоретическую временные сложности.

1) Сгенерируйте n -мерный случайный вектор $v = [v_1, v_2, \dots, v_n]$ с неотрицательными элементами. Для полученного вектора v осуществите реализацию алгоритмов:

- а) Любой алгоритм, имеющий константную сложность.
- б) Алгоритм, выполняющий сумму элементов.
- в) Алгоритм, выполняющий произведение элементов.
- г) Алгоритм, вычисляющий значение многочлена по классической схеме:

$$P(x) = \sum_{k=1}^n v_k x^{k-1}$$

д) Алгоритм, вычисляющий значение многочлена по схеме Горнера:

$$P(x) = v_1 + x(v_2 + x(v_3 + \dots))$$

2) Сгенерируйте случайные матрицы A и B размером $n \times n$ с неотрицательными элементами. Найдите обычное матричное произведение матриц A и B .

3) Проведите теоретический анализ временной сложности алгоритма и сравните эмпирическую и теоретическую временные сложности алгоритма из папки «Коды к КМ-2». Номер варианта выбрать случайным образом. При проведении теоретического анализа не примитивные операции оценить отдельно.

Сложность примитивных операций

Операция	Пример	Класс сложности	Примечание
Обращение по индексу	<code>l[i]</code>	$O(1)$	
Определение длины массива	<code>len(l)</code>	$O(1)$	
Append	<code>l.append(5)</code>	$O(1)$	Почти всегда
Pop последнего элемента	<code>l.pop()</code> <code>l.pop(-1)</code>	$O(1)$	
Pop произвольного элемента	<code>l.pop(i)</code>	$O(N)$	$O(N-i)$: <code>l.pop(0):O(N)</code>
Очистка списка	<code>l.clear()</code>	$O(1)$	Аналогично <code>l = []</code>
Срез	<code>l[a:b]</code>	$O(b-a)$	$l[1:5]:O(1)/l[:]:O(len(l)-0)=O(N)$
Расширение	<code>l.extend(...)</code>	$O(len(...))$	Зависит от длины расширения
Создание списка	<code>list(...)</code>	$O(len(...))$	Зависит от длины исходного материала
Сравнения <code>==</code> , <code>!=</code>	<code>l1 == l2</code>	$O(N)$	
Вставка	<code>l[a:b] = ...</code>	$O(N)$	
Удаление элемента	<code>del l[i]</code> <code>l.remove(...)</code>	$O(N)$	В худшем случае
Проверки на вхождение	<code>x in/not in l</code>	$O(N)$	Линейный поиск в списке
Копирование	<code>l.copy()</code>	$O(N)$	Аналогично <code>l[:]</code>
Экстремумы	<code>min(l)/max(l)</code>	$O(N)$	Линейный поиск в списке
Реверс	<code>l.reverse()</code>	$O(N)$	
Цикл	<code>for v in l:</code>	$O(N)$	В худшем случае при отсутствии <code>return/break</code> в цикле
Сортировка	<code>l.sort()</code>	$O(N \log N)$	