

РАЗДЕЛЫ ИЗ ПРОГРАММЫ КУРСА, КОТОРЫЕ ВКЛЮЧЕНЫ В ТЕСТ

1. Примеры алгоритмов: проверка простоты, факторизация чисел; Одновременное вычисление максимального и минимального элементов в массиве; быстрое умножение чисел и матриц (алгоритмы Карацубы и Штрассена); аддитивные цепочки.

Модели вычислений. Формальное определение алгоритма. Различные определения трудоемкости алгоритма.

2. Асимптотические оценки. Нотация: $O(\cdot)$, $o(\cdot)$, $\Omega(\cdot)$, $\omega(\cdot)$, $\Theta(\cdot)$. Алгоритмы типа “разделяй и властвуй”. основная теорема о рекуррентных оценках (нахождение асимптотики рекуррентности вида $T(n) = aT(\frac{n}{b}) + f(n)$). Дерево рекурсии. Линейный алгоритм нахождения медианы массива. Линейные рекуррентные последовательности.

3. Потоки и разрезы в сети. Теорема о максимальном потоке и минимальном разрезе. Понятие остаточного графа и увеличивающего пути. Алгоритм Форда-Фалкерсона для вычисления максимального потока и минимального разреза. Задача о максимальном потоке минимальной стоимости. Обобщения потоковой сети (пропускные способности узлов и пр.). Приложение потоковых алгоритмов: цепное разложение порядков (лемма Дилворта), задача о максимальном паросочетании в двудольном графе, задача о назначениях, расписание с прерываниями на идентичных процессорах.

4. Алгоритмы сортировки: пузырьки; быстрая сортировка (quicksort); сортировка с помощью кучи; слияние; цифровая сортировка. Анализ трудоемкости алгоритма quicksort по наихудшему случаю и в среднем. Устойчивость алгоритма сортировки. Нижние оценки сортировки. Разрешающие деревья. Порядковые статистики. Схемы сортировки.

5. Обобщенный алгоритм Евклида. Модульная арифметика. Китайская теорема об остатках. Функция Эйлера. Первообразные корни. Кольца \mathbb{Z}_n , в которых существуют первообразные корни. Индексы (дискретные логарифмы). Кодирование с открытым ключом. Квадратичные вычеты. Схема RSA.

Распределение задач теста 23 марта по разделам

1. Оценки, лрц, основная теорема о рекуррентностях.
2. Сортировка и числа.
3. Числовые алгоритмы
4. Потоки в сети
5. Повторительные задачи.

Определения, теоремы, алгоритмы, которые могут использоваться в тесте

Определения и понятия.

Первообразный корень, обратный остаток, порядок элемента в группе вычетов, φ -функция Эйлера, индекс.

Потоковая сеть, остаточный граф, увеличивающий путь, разрез.

Дерево рекурсии.

Разрешающее дерево для алгоритмов сортировки.

Теоремы.

Основная теорема о рекуррентных оценках.

Теорема о максимальном потоке и минимальном разрезе.

Малая теорема Ферма.

Нижние оценки для сортировки.

Китайская теорема об остатках.

Алгоритмы.

Числа

Решето Эратосфена.

Алгоритм Евклида.

Метод Гаусса решения систем линейных уравнений.

Быстрое умножение и возведение в степень чисел и матриц.

Построение общего множества решений ЛРП.

Система RSA (кодирование, декодирование, электронная подпись).

Решение линейных диофантовых уравнений.

Потоки

Алгоритм Форда-Фалкерсона нахождения максимального потока и минимального разреза (тут 2 алгоритма, сколь бы ни прост был второй).

Сортировка.

Поиск минимума.

Одновременный поиск максимума и минимума.

Алгоритмы сортировки (пузырек, слияние, куча, quicksort).

Линейные алгоритмы поиска медианы (детерминированный и вероятностный); порядковые статистики (поиск k -о элемента).

ЛИТЕРАТУРА

Основная

1. Ахо А., Хопкрофт Д., Ульман Д. *Построение и Анализ Вычислительных Алгоритмов*. М.: Мир, 1979.
1. Гери М., Джонсон Д. *Вычислительные машины и труднорешаемые задачи*. М.: Мир, 1982.
3. [Кормен 1] Кормен Т., Лейзерсон Ч., Ривест Р. *Алгоритмы: Построение и Анализ*. М.: МЦНМО, 2002.
4. [Кормен 2] Кормен Т., Лейзерсон Ч., Ривест Р., Штайн К. *Алгоритмы: Построение и Анализ. (2-е изд.)* М.: Вильямс, 2005.
5. Кузюрин Н., Фомин С. *Эффективные алгоритмы и сложность вычислений*. М.: МФТИ, 2007.

Дополнительная

1. Верещагин Н., Шень А. *Вычислимые Функции*. М.: МЦНМО, 1999. (Электронный вариант: www.mccme.ru/free-books)
2. Виноградов И. *Основы теории чисел*. М.-Л.: Гостехиздат, 1952
3. Вялый М., Журавлев Ю., Флеров Ю. *Дискретный анализ. Основы высшей алгебры*. М.: МЗ Пресс, 2007.
4. К-Ш-В Китаев А., Шень А., Вялый М. *Классические и квантовые вычисления*. М.: МЦНМО-ЧеРо, 1999.
4. Хинчин Хинчин А. *Ценные дроби*. М.: Наука, 1979.
6. Шень А. *Программирование. Теоремы и задачи*. М.: МЦНМО, 2007. (Электронный вариант: www.mccme.ru/free-books)
7. Lovasz L. *Computational complexity*. www.cs.elte.hu/lovasz/complexity.pdf

Вариант для подготовки с подсказками Он может сильно отличаться от теста.

Числа

1. (i) Для последовательности Фибоначчи $F_0 = 1, F_1 = 1, F_{n+1} = F_n + F_{n-1}$ найдите НОД(F_{n+1}, F_n).

Подсказка. Из определения $F_{n+1} = F_{n-1} \pmod{F_n}$. Следовательно, $\text{НОД}(F_{n+1}, F_n) = \text{НОД}(F_n, F_{n-1})$.

(ii) Сколько элементов кольца целых $\pmod{13^3}$ обратимы?

Подсказка. Эту величину можно вычислить непосредственно или вспомнить о функции Эйлера.

(iii) Найдите подходящие ключи для системы RSA с модулем $N = 7 \cdot 11$.

Ответ. Подойдут, например, 7 и 43.

(iv) Вычислите $2^{2^{2013}} \pmod{3}$.

Подсказка. $2^2 = 1 \pmod{3}$, поэтому $(2^2)^{2012} = 1 \pmod{3}$.

Подсказка. Стандартные аргументы приводят в этом случае к оценке $O(n \log n)$.

Потоки

4. (i) Верно ли, что величина минимального разреза не увеличивается при удалении произвольного ребра потоковой сети? (Вы должны привести формальные аргументы.)

Сортировка

2. (i) Все целые числа из отрезка перемешали, а потом одно число выкинули. Предложите, как можно более быстрый алгоритм идентификации удаленного числа.

Подсказка. Можно воспользоваться принципом “разделяй-и-властвуй” или работать с битовыми записями чисел.

(ii) Верно ли, что для любого n можно подобрать вход, на котором алгоритм быстрой сортировки с рандомизацией проведет $\text{const} \cdot n^2$ сравнений (const от n не зависит)?

Подсказка. Нужно вспомнить, для чего и как используется рандомизация в алгоритме быстрой сортировки

(iii) Ниже сформулирована известная (в некоторых кругах) задача, т.н. majority problem. Дан массив $A[1..n]$ с повторяющимися элементами. Назовем некоторый элемент **частым**, если он встречается больше, чем $\lceil \frac{n}{2} \rceil$ раз. Нужно разработать как можно более быструю процедуру идентификации такого элемента, если он существует.

Простой вариант: на элементах A определено отношение полного порядка (скажем, элементы — числа).

Подсказка. Тут хорошо бы вспомнить порядковые статистики.

Сложный вариант: элементы A — записи, скажем, картинки.

Подсказка. Задача имеет в этом случае простое, красивое и нетривиальное решение!

Оценки

3. Найдите Θ -асимптотики следующих рекуррентностей:

(i) $T(n) = 2013T(\frac{n}{2012}) + n^{2.011}$;

(ii) $T(n) = T(n-1) + n\sqrt{n}$ ю

(iii) Найдите трудоемкость детерминированного алгоритма вычисления медианы массива (процедура “Выбор” в Кормене), если исходный массив бьется на тройки, а не на пятерки.