ИССЛЕДОВАНИЕ АЛГОРИТМА ДЕКОМПОЗИЦИИ ПОЛИНОМОВ, ОСНОВАННОГО НА РАЗБИЕНИЯХ

Перминова М.Ю.

ТУСУР, Россия, 634050, Томск, пр. Ленина 40, mary42rus@gmail.com

Задача представления полинома F(x) в виде композиции двух полиномов B(A(x)) имеет множество решений. Для её решения был предложен новый алгоритм [1], основанный на генерации разбиений [2].

Определим вычислительную сложность z(n) данного алгоритма. В соответствии с алгоритмом для каждого уравнения из списка T генерируется список разбиений P, по P получается список мономов M. Далее из мономов составляется уравнение Eq и находится его решение S.

Таким образом, z(n) состоит из нескольких частей:

- 1. Временная сложность генерации разбиений $z_1 = 3 \begin{vmatrix} n \\ m, s \end{vmatrix} + s$, где m и s степени полиномов A(x) и B(x) соответственно; n натуральное число, для которого находятся все разбиения.
 - 2. Временная сложность получения монома $z_2 = s \begin{vmatrix} n \\ m, s \end{vmatrix}$.
 - 3. Временная сложность решения уравнения $z_3 = \frac{(m+s-1)(m+s)}{2}$.

Таким образом, временная сложность в п. 1 и п. 2 рассмотрена только для одного уравнения. Учитывая временную сложность для всех уравнений, число которых равняется m + s - 1, получим z(m, s):

$$z(m,s) = z_1 + z_2 + z_3 = \sum_{i=1}^{m+s-1} \left(3 \left| {n \atop m,s} \right| + s + s \left| {n \atop m,s} \right| \right) + \frac{(m+s-1)(m+s)}{2}.$$

После преобразования данного выражения и введения различных допущений получим вычислительную сложность z(m,s) порядка n^2 . Анализ показал, что большинство алгоритмов декомпозиции полиномов имеют вычислительную сложность такого же порядка.

Литература.

- 1. *Перминова М. Ю.*, *Кручинин В. В.* Алгоритм декомпозиции полиномов, основанный на разбиениях // Доклады Томского государственного университета систем управления и радиоэлектроники. №3(37), 2015 (в печати).
- 2. *Перминова М. Ю.*, *Кручинин В. В.* Алгоритмы рекурсивной генерации ограниченных разбиений натурального числа // Доклады Томского государственного университета систем управления и радиоэлектроники. №4(34), 2014. Стр. 89-94.