

Н.П. БРУСЕНЦОВ

## О ВЫЧИТАНИИ И ОКРУГЛЕНИИ ЧИСЕЛ В ПОЗИЦИОННЫХ СИСТЕМАХ СЧИСЛЕНИЯ С ПОЛОЖИТЕЛЬНЫМ ОСНОВАНИЕМ

Рассмотрим  $p$ -ичную позиционную систему счисления с цифрами  $a_1, a_2, \dots, a_p$ , которым в порядке их старшинства соответствуют последовательные целочисленные значения, причем наибольшее из этих значений, соответствующее старшей цифре  $S_p = S(a_p)$  меньше целого числа  $p$ , являющегося основанием системы счисления.

В рассматриваемой системе слово вида

$$x_m x_{m-1} \dots x_2 x_1 x_0, x_{-1} x_{-2} \dots x_1 \dots x_k \quad (1)$$

в котором символами  $x_i$  являются цифры  $a_1, a_2, \dots, a_p$ , интерпретируется как число  $x$ , выражающееся суммой

$$x = \sum_{i=-k}^m S(x_i)p^i. \quad (2)$$

Слово (1) называется прямым кодом числа  $x$ .

Обратным кодом числа будем называть код, полученный заменой всех цифр прямого кода этого числа по формуле

$$[a_i]_{\text{обр}} = a_{p+1-i}, \quad (3)$$

где  $a_i$  – цифра в прямом коде числа;  $[ ]_{\text{обр}}$  – обозначает операцию обращения;  $a_{p+1-i}$  – цифра обратного кода, соответствующая цифре  $a_i$ .

Цифры, связанные формулой (3), являются взаимобратными, т. е. если  $[a_i]_{\text{обр}} = a_j$ , то  $[a_j]_{\text{обр}} = a_i$ .

Действительно, если  $[a_i]_{\text{обр}} = a_j$ , то, согласно (3),  $a_j = a_{p+1-i}$  и, снова, согласно (3),  $[a_j]_{\text{обр}} = [a_{p+1-i}]_{\text{обр}} = a_i$ . Это означает, в частности, что в результате обращения, произведенного четное число раз, получается исходная цифра.

Обращение цифры равносильно вычитанию значения этой цифры из некоторого фиксированного для данной системы счисления целого числа  $q$ . Действительно, в системе счисления с основанием  $p$  и значением старшей цифры  $S_p$  значение цифры  $a_i$  будет равно

$$S_i = S_p - p + i, \quad (4)$$

а значение цифры, обратной  $a_i$ ,  $[a_i]_{\text{обр}} = a_{p+1-i}$ , будет равно

$$S_{p+1-i} = S_p + 1 - i. \quad (5)$$

Сумма этих значений

$$S_i + S_{p+1-i} = 2S_p - p + 1 \quad (6)$$

не зависит от номера цифры  $i$ , т. е. является фиксированным числом

$$q = 2S_p - p + 1.$$

Число  $q$  представляет собой удвоенное среднее арифметическое значений  $S_i$ , приписанных цифрам системы счисления,

$$q = \frac{2}{p} \sum_{i=k-2}^0 S_i. \quad (7)$$

В системе с основанием  $p$  выбор  $q$ ,  $|q| < p$  определяет значения всех цифр. В частности, значение старшей цифры

$$S_p = \frac{p+q-1}{2} \quad (8)$$

и значение, максимальное по абсолютной величине.

$$|S|_{\max} = \frac{p+|q|-1}{2}. \quad (9)$$

В системах с неотрицательными значениями цифр число  $q$  совпадает со значением старшей цифры  $q = S_p$ ; в системах с симметричным относительно нуля расположением значений цифр  $q = 0$ .

Обращение кодов позволяет, как известно, существенно упростить реализацию вычитания, представив отрицательные числа дополнениями до некоторого фиксированного числа  $a$

$$x-y = [x+(a-y)]-a. \quad (10)$$

Практическая ценность этой формулы зависит от того, насколько простыми будут операции  $a-y$  и  $]-a$ , т. е. от того, найдется ли такое значение числа  $a$ , при котором эти операции будут простыми.

Операция  $a-y$  сводится к обращению кода  $y$ , если число  $a$  таково, что во всех его разрядах содержится цифра, обладающая значением  $q$ . Операция  $]-a$  будет простой, если  $a=0$  или  $a=p^{m+r}$ , где  $m$  – номер старшего разряда в представлении чисел, с которыми производятся вычисления;  $r$  – положительное целое число;  $r \geq 1$ .

Поскольку число, в котором все цифры одинаковы, не может быть целой степенью основания системы счисления, то оба предъявляемые к числу  $a$  требования выполняются совместно в единственном случае: при  $q=0$ , т. е. при симметричном относительно нуля расположении значений цифр. В этом случае вычитание сводится к сложению с предварительным обращением кода вычитаемого.

В системах счисления с неотрицательными значениями цифр, в том числе в двоичной системе с цифрами 0, 1 и в десятичной системе с цифрами 0, 1, ..., 9 благодаря тому, что  $q=S_p$  число, образованное повторением цифры со значением  $q$ , лишь на единицу младшего разряда отличается от целой степени основания системы. В связи с этим в качестве числа  $a$  с равным успехом используется или целая степень основания системы (дополнительный код), или число, образованное повторением старшей цифры во всех разрядах (обратный код). В обоих случаях реализация вычитания связана с необходимостью производить дополнительное сложение чисел с единицей младшего разряда.

В других системах счисления ( $q \neq 0$ ,  $q \neq S_p$ ) рассмотренный способ упрощения операции вычитания применить не удастся.

Округлить до  $n$  разрядов число  $x$ , представленное более чем  $n$  разрядами, значит заменить это число таким числом  $x'$ , у которого в младших разрядах, расположенных правее  $n$  старших разрядов числа  $x$ , содержатся нули, а цифры остальных разрядов выбраны так, чтобы абсолютная величина разности  $x-x'$  была минимальной.

Рассмотрим округление действительного числа  $x$ , точное значение которого выражается в  $p$ -ичной системе счисления суммой

$$x = \sum_{i=-\infty}^m S(x_i) \cdot p^i, \quad (11)$$

где  $m$  – номер самого старшего разряда числа, отсчитанный относительно нулевого ( $i = 0$ ) разряда.

Число  $x'$ , представленное  $n$  старшими разрядами числа  $x$  с сохранением находящихся в этих разрядах цифр

$$x' = \sum_{i=m-n+1}^m S(x_i) \cdot p^i, \quad (12)$$

отличается от числа  $x$  на величину

$$x - x' = \sum_{i=-\infty}^{m-n} S(x_i) \cdot p^i. \quad (13)$$

Эта величина будет наибольшей по абсолютному значению в том случае, когда во всех отброшенных разрядах содержится цифра, обладающая максимальным абсолютным значением  $|S|_{\max}$ ,

$$|x - x'|_{\max} = |S|_{\max} \sum_{i=-\infty}^{m-n} p^i = |S|_{\max} \frac{p^{m-n+1}}{p-1}. \quad (14)$$

По отношению к единице младшего из сохраняемых в (12) разрядов это составит

$$\frac{|x - x'|_{\max}}{p^{m-n-1}} = \frac{|S|_{\max}}{p-1}. \quad (15)$$

Таким образом, число (12) непременно будет правильным округлением числа (11), если

$$\frac{|S|_{\max}}{p-1} \leq 0,5. \quad (16)$$

В противном случае может возникнуть необходимость корректировки, приводящей, вообще говоря, к изменению цифр во всех разрядах числа (12), включая  $(m+1)$ -й разряд, расположенный левее  $m$ -го разряда.

Подстановка в (16) выражения (9) для  $|S|_{\max}$  дает формулу

$$\frac{p+|q|-1}{p-1} \leq 1, \quad (17)$$

которая позволяет заключить о возможности правильного округления простым отбрасыванием младших разрядов в различных системах счисления. Так как  $p > 1$ , то неравенство (17) удовлетворяется в единственном случае при  $q = 0$ . Таким образом, в системах счисления с положительным основанием только в случае симметричного относительно нуля расположения значений цифр округление сводится к простому отбрасыванию младших разрядов числа.

Статья поступила в редакцию 29 февраля 1968 г.