

М. А. Б у т а к о в а, Д. А. Р а с с к а з о в (Ростов-на-Дону, РГУПС).
Алгоритмические методы нахождения комбинационных булевых производных, кратных булевых производных, булевых производных k -го порядка.

При разработке алгоритмов вычисления булевых производных были использованы алгоритмы и методы классов, позволяющих определить значение частных булевых производных, описанные в статье А.В.Чернова, Д.А. Рассказова «Алгоритмическое и программное обеспечение символьных вычислений для логического дифференциального и интегрального исчисления».

Нахождение комбинационной булевой производной $\partial f / (\partial x_i \partial x_j)$ сводится к вычислению частной производной по k переменным одновременно, т.е. в качестве входных данных используется не одна переменная (как при нахождении частных производных), а булева функция, представленная в виде

$$\frac{\partial y}{\partial x_i \dots \partial x_j} = \text{GetdFxDxArray}(y, \text{AND}(Dx[i] \dots Dx[j])).$$

Кратная булева производная представляет собой выражение вида

$$\frac{\partial f}{\partial x_{i_1} \dots \partial x_{i_m}} = \partial \left(\frac{\partial f}{\partial x_{i_1} \dots \partial x_{i_{m-1}}} \right) / \partial x_{i_m}.$$

Для нахождения кратной производной по аргументам x_{i_1}, \dots, x_{i_m} необходимо применить аппарат рекурсивных вычислений в структуре метода:

$$\text{GetdMultipleDifferenceArray}(\text{int } Farray, \text{int } DxArray = \{x_1, \dots, x_m\}).$$

В теле процедуры `GetdMultipleDifferenceArray` рекурсивно вызывается функция, рассчитывающая значение частной производной по каждой переменной x_i , указанной в массиве `DxArray`. Вычисления производятся, пока не закончатся значения в массиве `DxArray`:

$$\frac{\partial y}{\partial x} = \text{GetdFxDxArray} \left(\frac{\partial y}{\partial x}, Dx[i] \right).$$

Нахождение производной производной k -го порядка имеет следующее представление. Производная k -го порядка от булевой функции $f(x_1, x_2, \dots, x_n) \partial^k f / \partial (x_{i_1}, x_{i_2}, \dots, x_{i_k})$ по переменным $x_{i_1}, x_{i_2}, \dots, x_{i_k}$ равна сумме по модулю 2 всех производных первого порядка, вторых, третьих и т. д., k -х кратных производных при фиксации переменных $x_{i_1}, x_{i_2}, \dots, x_{i_k}$. Поэтому необходимо для начала определить массив всех возможных неповторяющихся комбинаций кратных производных для функции от N переменных, что, в свою очередь, требует выделения конкретного количества памяти, что возможно только при известном числе комбинаций равной длины `int C`.

Для выделения памяти используется тип данных `JaggedArray` («Зубчатый массив»), посредством переменной `String[][] DxCombinations`, с количеством строк, равным N — числу всех переменных.

Циклически генерируется каждый элемент строки массива `DxCombinations` конкатенацией каждого значения x_i с каждым элементом предыдущей строки массива, не содержащим в себе x_i , одновременно определяется длина текущей строки массива — C соответствует числу всех полученных комбинаций. В результате первая строка массива состоит из всех простых производных `DxCombinations[0] = {dy/dx1, ..., dy/dxn}`, последняя — из одной кратной производной по всем переменным `DxCombinations[N - 1] = {dy/dx1dx2...dxN}`. Для нахождения суммы по модулю 2 всех полученных кратных и частных производных используется логическое слияние двух таблиц истинности слагаемых функций.

В цикле для каждого элемента *DxCombinations* находятся производные

$$\frac{\partial F}{\partial x_1 \cdots \partial x_k} = \text{GetdMultipleFxDxArray}(F, \text{Str}[i][j]); \quad 0 < l, k < N.$$

Нахождение производной *k*-го порядка производится применением рекурсивного вызова *EXorOperation* для всех найденных производных:

$$\text{BinArr} = \text{EXorOperation}\left(\text{BinArr}, \frac{\partial F}{\partial x_1 \cdots \partial x_k}\right).$$

Работа выполнена при финансовой поддержке РФФИ, проект № 09-08-00097а.