Рассматривается задача построения оптимальных по сложности формул алгебры логики в базисе $\{x_1 \cdot x_2, x_1 \vee x_2\}$ от булевых переменных $x_1, \ldots, x_n$, которым сопоставлены положительные действительные «веса» $L_1, \ldots, L_n$ соответственно, где $L_1 + \ldots + L_n = n$. При этом сложность формулы определяется как суммарный «вес» всех вхождений в неё данных переменных, а сложность монотонной и отличной от констант 0, 1 функции алгебры логики $f(x_1, \ldots, x_n)$ — как минимальная сложность реализующих её формул в указанных базисах. Доказывается, что сложность монотонной симметрической функции с порогом 2, то есть функции $s_n(x_1, \ldots, x_n)$, где $n \geq 2$, такой что $s_n(\alpha_1, \ldots, \alpha_n)1$ тогда и только тогда, когда $\alpha_1 + \ldots + \alpha_n \geq 2$, равна $n \cdot \lambda(L_1, \ldots, L_n,$ где $\lambda(L_1, \ldots, L_n)$ — «стоимость» оптимального двоичного префиксного кода для распределения вероятностей $(\frac{L_1}{n}, \ldots, \frac{L_n}{n})$.