

Алгоритм упрощения дерева.

Введем ряд определений, которые мы будем использовать для нашего алгоритма.

Опр. 1 Пусть $X = \{x_i\}_{i=1}^{\infty}$ - множество переменных, $C = \{c_i\}_{i=1}^{\infty}$ - множество констант. \mathbb{F} -множество формул, такое что:

1. $c_i \in \mathbb{F}$;
2. $x_i \in \mathbb{F}$;
3. $\forall f, g \in \mathbb{F} \Rightarrow \vee(f, g), \wedge(f, g), \neg f \in \mathbb{F}$.
 $\vee(f, g), \wedge(f, g)$ обозначим через $f \vee g, f \wedge g$.

Опр. 2 Уравнением e называется пара (f_1, f_2) , где $f_1, f_2 \in \mathbb{F}$.
 E - множество всех уравнений.
Уравнение называется **простейшим**, если оно имеет вид (x_i, f) , где f - произвольная формула или (c_i, f) , где $f \neq x_j, \forall j \in \mathbb{N}$.

Опр. 3 P -множество предикатов, такое что:

1. $f == g \in P$;
2. $f \subset g \in P$;
3. $f \equiv g \in P$.

Опр. 4 U - множество условий, таких что:

1. $TRUE, FALSE \in U$
2. $p \in U$, где $p \in P$;
3. $\forall u_1, u_2 \in U \Rightarrow \vee(u_1, u_2), \wedge(u_1, u_2), \neg u_1 \in U$.

Опр. 5 Деревом называется $T = (V, \phi, \psi, \alpha, \beta)$, где:

- V - множество вершин,
 $\phi : V \rightarrow (V \times V) \cup V \cup \emptyset$ - функция потомков;
 $\psi : V \rightarrow V \cup \emptyset$ - функция предков;
 $\alpha : V \rightarrow U$ - функция условия;
 $\beta : V \rightarrow \{e_i\}_{i=1}^n \cup \emptyset, n \in \mathbb{N}, e \in E$ - функция уравнений.

Опр. 6 $Vars : F \rightarrow 2^X$, такая что:

1. $Vars(x_i) = \{x_i\}$;
2. $Vars(c_i) = \emptyset$;
3. $Vars(\vee(f, g)) = Vars(f) \cup Vars(g)$;

$$4. Vars(\wedge(f, g)) = Vars(f) \cup Vars(g);$$

$$5. Vars(\neg f) = Vars(f).$$

Опр. 7 Простейшее уравнение называется **разрешимым** если:

$$1. e = (c_i, c_i), \forall i \in \mathbb{N};$$

$$2. e = (x_i, f) \Leftrightarrow x_i \notin Vars(f).$$

Опр. 8 Вершина дерева v называется **вершиной уравнений**, если $\phi(v) = w, w \in V$, где V из **Опр.5**.

Опр. 9 Вершина дерева v называется **выходом**, если $\phi(v) = \emptyset$.

Опр. 10 Вершина дерева v называется **вершиной условия**, если $\phi(v) = (w, w'), w, w' \in V$.

Опр. 11 Вершина дерева v называется **корнем дерева**, если $\psi(v) = \emptyset$.

Алгоритм 1 Алгоритм сведения уравнения к системе простейших уравнений:

Шаг 1. а) Если $e = (\wedge(f, g), \wedge(u, v))$, то выполняем шаг 1 для $e_1 = (f, u)$ и $e_2 = (g, v)$. Результат решений объединяем;

б) Если $e = (\vee(f, g), \vee(u, v))$, то выполняем шаг 1 для $e_1 = (f, u)$ и $e_2 = (g, v)$. Результат решений объединяем;

в) Если $e = (\neg f, \neg u)$, то выполняем шаг 1 для $e_1 = (f, u)$;

г) Если e -простейшее, то результат - e ;

д) Если $e = (f, x_i)$, то результат - (x_i, f) ;

е) Если $e = (f, c_i)$, то результат - (c_i, f) ;

ж) Если не выполнены пункты а) — е), то результатом является \emptyset .

Алгоритм 2 Алгоритм подстановки переменной (x_i, f) в другое уравнение g :

а) Если $g = x_i$, то ответ f ;

б) Если $g = \neg u$, то ответ $\neg l$, где l - подстановка (x_i, f) в u ;

в) $\vee(f, g)$, то ответ $\vee(l, t)$, где l - подстановка (x_i, f) в u , t - подстановка (x_i, f) в g ;

г) $\wedge(f, g)$, то ответ $\wedge(l, t)$, где l - подстановка (x_i, f) в u , t - подстановка (x_i, f) в g ;

- д) Если $g = c_i$, то ответ c_i ;
- е) Если $g = x_j, i \neq j$, то ответ x_j .

Алгоритм 3 Алгоритм выражения переменных через константы и другие переменные:

Шаг 1. Применяем **Алгоритм 1**. Если получено \emptyset , то выразить ничего нельзя. Переходим к шагу 2.

Шаг 2. Если есть уравнения вида (x_i, x_i) и (c_i, c_i) , то удаляем их из системы и переходим к шагу 3.

Шаг 3. Если есть уравнения вида (c_i, f) , где f - нетривиальная формула, то ничего нельзя выразить. Иначе переходим к шагу 4.

Шаг 4. Если у нас есть уравнения вида (x_i, f) , где $x_i \in Vars(f)$, то ничего нельзя выразить. Иначе переходим к шагу 5.

Шаг 5. Если у нас есть 2 одинаковых уравнения e_1 и e_2 , то удаляем e_2 , переходим к шагу 5, иначе переходим к шагу 6.

Шаг 6. Если у нас есть уравнения $e_1 = (x_i, f)$ и $e_2 = (x_i, g)$, то удаляем e_2 , и переходим к шагу 1 для уравнения $e_3 = (g, f)$. Иначе если оставшиеся уравнения разрешимы, то переходим к шагу 7. Иначе ничего нельзя выразить.

Шаг 7. Если у нас есть уравнения вида (x_i, f) и (x_j, g) , где $x_j \in Vars(f)$, то по **Алгоритму 2** подставляем в уравнение e_1 выражение для x_j и переходим к шагу 5. Иначе выводим систему выражения переменных.

Алгоритм 4 Алгоритм проверки синтаксического равенства $f == g$ при известных выражениях $X_i = \{x_{i_1} \dots x_{i_n}\}$, $i = 1, \dots, n$:

Шаг 1. Решаем уравнение (f, g) по **Алгоритму 1**. Получаем $T = \{t_i\}_{i=1}^n$ - систему простейших. Если $T = \emptyset$, то возвращаем *FALSE*. Если какое-то уравнение из T имеет вид (c_i, h) , где h какая-то нетривиальная формула, то возвращаем *FALSE*.

Шаг 2. $\forall i$ удаляем $c_i = c_i$ и $x_i = x_i$; Если какое-то уравнение из T имеет вид (c_i, c_j) , где $i \neq j$, то возвращаем *NOTDEF*;

$\forall x_j \in X_i$ по **Алгоритму 2** подставляем x_j во все уравнения вида $e = (x_j, h)$. Если в результате получим уравнения вида (c_k, c_t) , где $k \neq t$, то возвращаем *NOTDEF*. Переходим к шагу 1 для всех таких e , результаты объединяем (объединение с *NOTDEF* всегда даёт *NOTDEF*).

Шаг 3. Если $T = \emptyset$ - *TRUE*, иначе *NOTDEF*.

Алгоритм 5 Алгоритм проверки подформульного предиката $f \subset g$ при известных $X_i = \{x_{i_1} \dots x_{i_n}\}$, $i = 1, \dots, n$:

Шаг 1. Применяем **Алгоритм 4** к $f == g$. Пусть q_1 её результат.

Если $q_1 = TRUE$, то выводим $TRUE$, иначе переходим к шагу 2.

Шаг 2.а) Если $g = c_i$, то выводим q_1 ;

б) Если $g = x_i$, то выводим q_1 ;

в) Если $g = \neg h$, то применяем шаг 1 к $f \subset h$ и получаем результат q_2 .

Если $q_2 = TRUE$, то выводим $TRUE$, если q_1 или q_2 равны $NOTDEF$, то возвращаем $NOTDEF$, иначе возвращаем $FALSE$.

г) Если $g = h_1 \vee h_2$ или $g = h_1 \wedge h_2$, то применяем Алгоритм 5 к $f \subset h_1$ и получаем результат q_2 . Если $q_2 = TRUE$, то возвращаем q_2 , иначе применяем шаг 1 к $f \subset h_2$ и получаем результат q_3 . Если $q_3 = TRUE$, то возвращаем $TRUE$. Если одна из $q_1, q_2, q_3 = NOTDEF$, то возвращаем $NOTDEF$. Иначе, возвращаем $FALSE$.

Введём элементарные эквивалентности:

1) $u \wedge FALSE \equiv FALSE$;

2) $u \wedge TRUE \equiv u$;

3) $u \vee FALSE \equiv u$;

4) $u \vee TRUE \equiv TRUE$;

5) $u \wedge \neg u \equiv FALSE$;

6) $u \vee \neg u \equiv TRUE$;

7) $\neg \neg u \equiv u$;

8) $u \wedge (u \vee v) \equiv u$;

9) $u \vee (u \wedge v) \equiv u$;

10) $u \vee u \equiv u$;

11) $u \wedge u \equiv u$.

Таблицы истинности для функций \wedge, \vee, \neg определяются аналогично таблицам алгебры логики.

Алгоритм 6 Алгоритм проверки функционального предиката $f \equiv g$ при известных $X_i = \{x_{i_1} \dots x_{i_n}\}$, $i = 1, \dots, n$:

Шаг 1. Упрощаем f и g по эквивалентностям, пока возможно. Переходим к шагу 2.

Шаг 2. Подставляем по **Алгоритму 2** $X_i = \{x_{i_1} \dots x_{i_n}\}$ в f и g . Если получили $TRUE$, то возвращаем $TRUE$. Если получили $FALSE$, то

возвращаем *FALSE*. Иначе *NOTDEF*.

Алгоритм 7 Алгоритм проверки условий для оставшихся уравнений:

По эквивалентностям упрощаем условие, пока это возможно. Затем по **Алгоритму 4**, **Алгоритму 5**, **Алгоритму 6** находим значения для всех выражений. Если все значения *TRUE*, то возвращаем *TRUE*. Если все значения *FALSE*, то возвращаем *FALSE*. Если \exists значения одновременно *TRUE* и *FALSE*, то возвращаем *NOTDEF*.

Алгоритм 8 Алгоритм разрешения последующих условий относительно данной вершины условия:

Пусть v текущая вершина условия. Пусть $\phi(v) = (v_1, v_2)$. Пусть $\phi(w) = (w_1, w_2)$. Применяем шаг 1 и шаг 2 соответственно к вершинам v_1, v_2 .

Шаг 1. а) Если текущая вершина w - вершина уравнений, то применяем шаг 1 к вершине $\phi(w)$.

б) Если текущая вершина w - вершина условия, то проверяем условие $\wedge(\alpha(v), \alpha(w))$ по **Алгоритму 7**. Если результат - *TRUE*, то "отрезаем правую ветку" вершины w и применяем шаг 1 к w_1 . Если результат - *FALSE*, то "отрезаем левую ветку" вершины w и применяем шаг 1 к w_2 . Если результат - *NOTDEF*, то применяем шаг 1 к w_1 и w_2 .

Шаг 2. а) Если текущая вершина w - вершина уравнений, то применяем шаг 2 к вершине $\phi(w)$.

б) Если текущая вершина w - вершина условия, то проверяем условие $\vee(\alpha(v), \alpha(w))$ по **Алгоритму 7**. Если результат - *TRUE*, то "отрезаем правую ветку" вершины w и применяем шаг 2 к w_1 . Если результат - *FALSE*, то "отрезаем левую ветку" вершины w и применяем шаг 2 к w_2 . Если результат - *NOTDEF*, то применяем шаг 2 к w_1 и w_2 .

Алгоритм 9 Алгоритм согласования выражения всех переменных уравнения e :

Пусть есть n выражений, добавляем в каждое выражение переменные, выраженные в уравнении e . Затем проверяем на противоречивость все n выражений, как в **Алгоритме 3**. Если получили противорочение во всех n системах, то удаляем уравнение, иначе оставляем только непротиворочевые выражения.

Главный алгоритм

Пусть v - текущая вершина. Начиная с корня дерева, выполняем следующие шаги:

Шаг 1. а) Если v - вершина условия, то применяем **Алгоритм 7** к $\alpha(v)$, если $TRUE$, то "отрезаем правую ветку". Если $FALSE$, то "отрезаем левую ветку". Иначе, при переходе в "левую ветку" рассматриваем только те выражения, которые дали $TRUE$ на данном условии, а при переходе в "правую ветку" рассматриваем только те выражения, которые дали $FALSE$ на данном условии. Далее переходим к шагу 2.

б) Если v - вершина уравнений, то пусть $\beta : V \rightarrow \{e_i\}_{i=1}^n, n \in \mathbb{N}, e \in E$, тогда $\forall i$, где $1 \leq i \leq n$ выражаем переменные по **Алгоритму 3**. Если e_i не разрешимо, то удаляем это уравнение. Далее по **Алгоритму 8** проверяем условие $\alpha(v)$ для оставшихся уравнений. Удаляем уравнения, для которых условие не выполнено. Далее переходим к шагу 3.

Шаг 2. Применяем **Алгоритм 8**. Пусть $\phi(v) = (w, w')$, тогда применяем шаг 1 к вершинам w, w' .

Шаг 3. Применяем **Алгоритм 9** на согласование всех выражений. Применяем шаг 1 к вершине $\phi(v)$.