Def. 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 $f \vee g, f \wedge g$.

Def. 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 $f\ != x_j, \forall j \in \mathbb{N}$.

Def. 3 P**-множество предикатов**, такое что:

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

Def. 4 U**- множество условий**, таких что:

1. $TRUE,\ FALSE \in U$
2. $p \in U$, где $p \in P$;
3. $\forall u_1, u_2 \in U \Rightarrow \vee(u_1, u_2), \wedge(u_1, u_2), \bar{u}_1 \in U$.

Def. 5 Деревом называется $T = (V, \phi, \psi, \alpha, \beta)$, где:
V - множество вершин,
$\phi : V \to (V \times V) \cup V \cup \emptyset$ - функция потомков;
$\psi : V \to V \cup \emptyset$ - функция предков;
$\alpha : V \to U$ - функция условия;
$\beta : V \to \{e_i\}_{i=1}^{n} \cup \emptyset, n \in \mathbb{N}, e \in E$ - функция уравнений.

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 $\emptyset$.

Def. 6 $Vars : F \to 2^X$, 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. $Vars(\neg f) = Vars(f)$.

Def. 7 Простейшее уравнение называется **разрешимым** если:
1. $e = (c_i, c_i), \forall i \in \mathbb{N}$;
2. $e = (x_i, f) \Leftrightarrow x_i \notin Vars(f)$.

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 среди уравнений вида $e = (c_i, f)$ все разрешимые, то удаляем их из системы и переходим к шагу 3, иначе ничего нельзя выразить.

Шаг 3. Если у нас есть уравнения вида $e_1 = (x_i, f)$ и $e_2 = (x_i, f)$, то удаляем e_2, переходим к шагу 3, иначе переходим к шагу 4.

Шаг 4. Если у нас есть уравнения вида $e_1 = (x_i, f)$ и $e_2 = (x_i, g)$, то удаляем e_2, и переходим к шагу 1 для уравнения $e_3 = (g, f)$. Иначе переходим к шагу 5.

Шаг 5. Если оставшиеся уравнения разрешимы, то переходим к шагу 6, иначе ничего нельзя выразить.

Шаг 6. Если у нас есть уравнения вида $e_1 = (x_i, f)$ и $e_2 = (x_j, g)$, 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 $X_i = \{x_{i_1}......x_{i_n}\}$, $i = 1, ..., n$:

Шаг 1. Решаем уравнение (f, g) по Алгоритму 1. Получаем $T = \{t_i\}_{i=1}^n$- систему простейших. Если $T = \emptyset$, то $FALSE$.

Шаг 2. $\forall i$ удаляем $c_i = c_i$ и $x_i = x_i$;

Если $\exists\, x_j \in X_i$, то по Алгоритму 2 подставляем x_j в уравнение $e = (x_j, f)$ и переходим к шагу 1 для e, результат объединяем. Иначе переходим к шагу 3.

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

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

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 $g = \vee(h_1 h_2)$ или $g = \wedge(h_1 h_2)$, то применяем Алгоритм 5 к $f \subset h$ 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 $X_i = \{x_{i_1} ...... x_{i_n}\}$, $i = 1, ..., n$:

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

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

Def. 9 Вершина дерева v называется **вершиной уравнений**, если $\phi(v) = w, w \in V$, где V из Def.5.

Def. 10 Вершина дерева v называется **выходом**, если $\phi(v) = \emptyset$.

Def. 11 Вершина дерева v называется **вершиной условия**, если $\phi(v) = (w, w'),\ w, w' \in V$.

Def. 12 Вершина дерева v называется **корнем дерева**, если $\psi(v) = \emptyset$.

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 соотвественно 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 противрочение во всех n системах, то удаляем уравнение, иначе оставляем только непротиврочевые выражения.

Алгоритм упрощения дерева 1

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 "левую ветку" рассматриваем только те выражения, которые дали $FALSE$ на данном условии. Далее переходим к шагу 2.

б) Если v - вершина уравнений, то пусть $\beta : V \to \{e_i\}_{i=1}^n, n \in \mathbb{N}, e \in E$, 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 $\phi(v)$.