

**Rozwiązywanie równań i układów równań
nad skończonymi strukturami algebraicznymi
z wykorzystaniem SAT-solvera.**

Patryk Popek

Praca Licencjacka

Uniwersytet Marie Curie Skłodowskiej w Lublinie
Instytut Informatyki
2023

Spis treści

1	Opis Teoretyczny Problemu	3
1.1	Równania i ich rozwiązywalność	3
1.2	Sat i spełnialność	4
2	Redukcja do Sata	5
2.1	Pliki .cnf	5
2.2	Tworzenie zmiennych	6
2.3	Klauzule użyte w redukcji	6
3	Aplikacja i algorytmy w niej zastosowane	8
3.1	Użyte technologie i interfejs	8
3.2	Wczytanie algebry do programu	9
3.2.1	Pliki .ua	9
3.2.2	Algorytm w programie	10
3.3	Format i sprawdzenie poprawności równania	10
3.3.1	Wprowadzenie równań do programu	11
3.3.2	Algorytm sprawdzania poprawności wyrażenia w notacji polskiej	11
3.4	Krok pomocniczy: zbudowanie listy równań	12
3.5	Tworzenie redukcji	14
3.5.1	Wymuszenie pojedynczej wartości zmiennej	14
3.5.2	Rekurencyjne znajdowanie wartości	15
3.5.3	Porównywanie stron	15

Wstep

1 Opis Teoretyczny Problemu

Poniżej przedstawione są pojęcia związane z pracą. Są one zgodne z książką Stanley'a Burrisa "A Course in Universal Algebra" [1]

1.1 Równania i ich rozwiązywalność

1. **Struktura algebraiczna:** Jest to dwójka (A, B) , gdzie A jest dziedziną algebry, B jest dozwolonymi operacjami na zbiorze. Operacje te przekształcają zbiór A w zbiór A
2. **Funkcja:** Jest to operacja przekształcająca zbiór X w zbiór Y . Innymi słowami, każdemu elementowi $x \in X$ przypisuje dokładnie jeden element $y \in Y$. Jest to równoważne zapisowi $f(x) = y$. Zbiór X nazywamy dziedziną funkcji, a zbiór Y przeciwdziedziną. Najpopularniejszą formą przedstawienia funkcji jest podanie jej wzoru na przykład $f_x = x + 2$
3. **Arność:** Jest to liczba argumentów przyjmowana przez funkcję. Jeżeli arność wynosi 0 wtedy funkcja jest funkcją stałą
4. **Liczność(eng. Cardinality):** Jest to liczba elementów znajdujących się w zbiorze. Na potrzeby tej pracy określa dziedzinę wczytanej do aplikacji struktury. W dalszej części pracy będę to oznaczał jako 'C'
5. **Równanie:** Jest to wyrażenie postaci $t_1 = t_2$, gdzie t_1, t_2 są dowolnymi wyrażeniami algebraicznymi zgodnymi z używaną algebrą. Równania dzielimy na 3 typy:
 - a) Sprzeczne: Równanie nie posiada rozwiązania, czyli za zmienną równania nie da się podstawić żadnej wartości z dziedziny algebry.
 - b) Oznaczone: Równanie posiada rozwiązanie, czyli za zmienną równania da się podstawić co najmniej jedną wartość z dziedziny algebry.
 - c) Tożsamy: Równanie jest zawsze rozwiązywalne bez względu na to jaką wartość z dziedziny algebry podstawimy za zmienną równania.

W pracy pojęcia równanie oraz funkcja będę używał zamiennie. Wynika to ze sposobu wprowadzania równań do programu

6. **Rozwiązanie równania:** Jest to taka kombinacja niewiadomych funkcji, która sprawia, że równanie jest oznaczone. Rozwiązaniem takiego równania jest wtedy powyższa kombinacja. Inna definicja mówi o sytuacji gdy po podstawieniu wartości za zmienne, lewa strona równania jest równoważna prawej stronie równania.

7. **Notacja Polska:** Sposób zapisu wyrażeń, w którym operator/nazwa funkcji znajdują się przed argumentami. Na przykład $/ + xy - ab$ jest równoważne zapisowi $(x + y)/(a + b)$

1.2 Sat i spełnialność

1. **Zmienna zdaniowa:** jest to najmniejszy możliwy element w logice. Przyporządkowuje się jej wartość prawda(1) albo fałsz(0).
2. **Negacja:** Jest to zaprzeczenie zmiennej zdaniowej $x = 1 \neg x = 0$.
3. **Literał:** Jest to pojedyncze wystąpienie zmiennej $x \neg x$.
4. **Spełnialność funkcji:** Funkcja logiczna jest spełnialna gdy istnieje wartościowanie, które zwraca wartość logiczną funkcji 1.
5. **Prawdziwość funkcji:** Funkcja logiczna jest spełnialna przy każdym wartościowaniu, czyli zawsze zwraca wartość logiczną funkcji 1.
6. **Koniunkcja:** Funkcja logiczna postaci $x \wedge y$, zwraca 1 tylko i wyłącznie wtedy gdy zarówno $x, y = 1$.
7. **Alternatywa (klauzula):** Funkcja logiczna postaci $x \vee y$, zwraca 0 tylko i wyłącznie wtedy gdy zarówno $x, y = 0$.
8. **Implikacja:** Funkcja logiczna postaci $x \rightarrow y$, zwraca 0 tylko i wyłącznie wtedy gdy $x = 1, y = 0$.
9. **Koniunkcyjna postać normalna (CNF):** Funkcja logiczna, która jest koniunkcją alternatyw.
10. **Klauzula Horna:** Jest to klauzula posiadająca co najwyżej jeden literał niezanegowany.
11. **Sat:** Jest to problem należący do klasy NP (rozwiązywalny na niedeterministycznej maszynie Turinga) dotyczący spełnialności formuł logicznych. Zwraca on odpowiedź czy formuła jest spełnialna i jeżeli jest, to zwraca też przykładowe wartościowanie spełniające. Formuła jest zazwyczaj podawana w CNF

2 Redukcja do Sata

Głównym problemem związanym z moją pracą, był sposób przedstawienia równania matematycznego za pomocą formuły logicznej zdolnej do przetworzenia przez Sat-Solver. Finalna formuła, którą chciałem uzyskać, musiała być w postaci CNF.

2.1 Pliki .cnf

Wykonana przeze mnie redukcja nie tylko musiała być przedstawiona w odpowiednim typie formuły logicznej, ale też musiała mieć format akceptowany przez używany Sat-Solver. Takim formatem są pliki z rozszerzeniem .CNF [2] .

```
c 1=x_0 2=x_1 3=&0_0 4=&0_1
c 5=y_0 6=y_1 7=&1_0 8=&1_1
p cnf 8 16
1 2 0
-1 -2 0
3 4 0
-3 -4 0
-1 4 0
-2 3 0
5 6 0
-5 -6 0
7 8 0
-7 -8 0
-5 7 0
-6 8 0
-3 7 0
3 -7 0
-4 8 0
4 -8 0
```

Rysunek 1: Przykładowy plik reprezentujący redukcję CNF

Powyższy plik powstał poprzez redukcję wyrażenia $xor(1, x) = xor(y, 0)$. Pierwsze dwie linie, zaczynające się od znaku 'c' są komentarzami i nie są

rozpatrywane przez program. W tym przypadku są one legendą informującą o indeksach użytych zmiennych w czasie redukcji. Linia trzecia, czyli nie licząc komentarzy pierwsza, informuje o strukturze całego pliku. 'p cnf' oznacza, że plik przedstawia formułę w postaci CNF. Kolejne dwie liczby oznaczają odpowiednio ilość zmiennych oraz liczbę klauzul rozpatrywanej formuły. Dalsza część pliku jest zarezerwowana dla klauzul. '0' jest specjalnym symbolem oznaczającym koniec pojedynczej klauzuli, dlatego wszystkie zmienne indeksujemy od jedynki. Jeżeli indeks reprezentujący zmienną jest ujemny, to oznacza że ta zmienna w klauzuli jest zanegowana.

2.2 Tworzenie zmiennych

Na potrzeby redukcji musiałem stworzyć zmienne, na których podstawie mógłbym wyciągnąć wnioski po zakończeniu pracy Solvera. Zmienne zdaniowe mają postać x_n lub $\&_{m,n}$, gdzie $n \in \{0, 1, \dots, C - 1\}$ i $m \in \{0, 1, \dots, k - 1\}$ gdzie k jest liczbą operacji zdefiniowanych w algebrze, użytych w całym równaniu. x_n reprezentuje jakąkolwiek niewiadomą równania. Rozbicie powtarzamy wszystkich szukanych równania. $\&_{m,n}$ reprezentuje wynik zwrócony poprzez wykonanie pojedynczej funkcji. Wartość true zmiennej x_n oznacza, że dla wartości n niewiadomej x równanie ma rozwiązanie. Dlatego musimy wymusić, aby tylko jedna zmienna z zakresu x_0 do x_n mogła mieć wartość true. Bez tego warunku zmienna mogłaby mieć kilka wartości na raz.

2.3 Klauzule użyte w redukcji

1. Klauzula zapewniająca co najmniej jedną zmienną:

Pierwszym krokiem jest zapewnienie, aby pojedyncza zmienna na pewno miała jakąkolwiek wartość. Efekt ten uzyskujemy poprzez klauzule: $(x_0 \vee x_1 \vee \dots \vee x_{C-1})$ gdzie x to dowolna niewiadoma równania. Aby powyższa formuła była spełniona, co najmniej jedna zmienna musi być prawdziwa.

2. Klauzula zapewniająca co najwyżej jedną zmienną:

Punkt pierwszy nie zapewniał limitu górnego aktywnym zmiennych. W tym celu wprowadzamy dodatkowe klauzule: $(\neg x_a \vee \neg x_b)$ gdzie $a \neq b$ oraz $a, b \in \{0, 1, \dots, C - 1\}$. Przez co, jeżeli dwie zmienne będą miały wartość true to klauzula będzie nie spełniona czyli też cały Sat. Dlatego wymusza to pojedynczą wartość true dla całego zbioru zmiennych.

3. Główna część redukcji:

Posiadając odpowiednią liczbę zmiennych możemy przejść do głównej części redukcji. Polega ona na szukaniu wartości działania w tablicy wynikowej operatora wczytanej wraz z algebrą.

x/y	0	1	2	3
0	0	1	2	3
1	1	2	3	0
2	2	3	0	1
3	3	0	1	2

Tabela 1: Tabela reprezentująca dodawanie %4

Dla równania reprezentowanego poprzez powyższą tabelę przy przykładowych zmiennych $x = 3 \wedge y = 2$ nasza klauzula będzie wyglądała następująco: $(\neg x_3 \vee \neg y_2 \vee \&_{0,0})$. Jest to klauzula horna powstała z następującej implikacji: $((x_3 \wedge y_2) \rightarrow \&_{0,0})$. Możemy tak zrobić, ponieważ znamy całą tabelę, więc wiemy które wartości zmiennych dają konkretne wyniki. Postać ogólna to : $(\neg x_a \vee \dots \vee \neg y_b \vee \&_{m,n})$ gdzie $a, b, n \in \{0, 1, \dots, C - 1\}$ i $m \in \{0, 1, \dots, k - 1\}$. W powyższej formule ... oznacza wszystkie zmienne rozpatrywanej funkcji. Jeżeli równanie posiada stałe, to nie zamieszczamy ich w klauzuli. Klauzule są tworzone rekurencyjnie. Ilość klauzul stworzonych na podstawie jednej operacji to d^C gdzie d to ilość niewiadomych w funkcji. Jeżeli funkcja ma same stałe to wtedy wylicza się jej wartość i ma ona postać $\&_{x,y}$ gdzie x to indeks zmiennej a y to wyliczona wartość

4. Porównanie stron

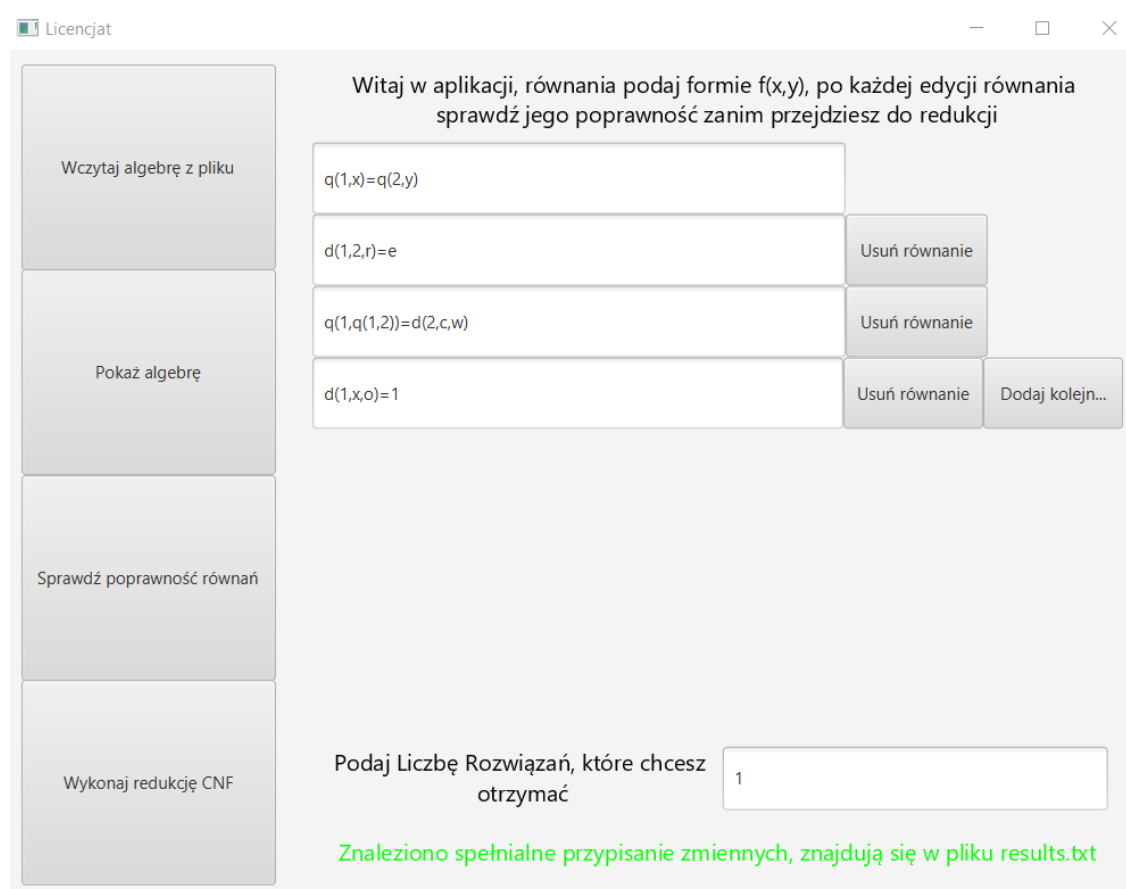
Równanie dzielimy na dwie części. Osobno rozpatrujemy lewą i prawą część. Dlatego jako ostatni krok musimy rozpatrzyć równowartość obu tych stron. Klauzula będzie miała postać $((\&_{a,n} \vee \neg \&_{b,n}) \wedge (\neg \&_{a,n} \vee \&_{b,n}))$ gdzie a, b są indeksami najbardziej zewnętrznych funkcji obu stron równań i $n \in \{0, 1, \dots, C - 1\}$. Klauzule te zastosowujemy również w przypadku, gdy strona równania składa się tylko z pojedynczej niewiadomej. Wtedy przyrównujemy tą zmienną do symbolu wynikowego tej strony równania

Jeżeli dowolna niewiadoma występuje w układzie więcej niż raz, to traktujemy ją jako tą samą zmienną. Wymuszenie pojedynczej wartości true przeprowadzamy na niej tylko raz. Redukcja ta działa identycznie zarówno dla zwykłego równania jak i dla układu. Dla układów występuje więcej klauzul typu czwartego

3 Aplikacja i algorytmy w niej zastosowane

Aplikacja, którą napisałem na potrzeby tej pracy podzielona została na kilka kroków. Etapy te zostały ułożone liniowo i każdy kolejny można wykonać dopiero po ukończeniu wszystkich wcześniejszych. Wszystkie etapy są reprezentowane w interfejsie aplikacji za pomocą przycisków.

3.1 Użyte technologie i interfejs



Rysunek 2: interfejs Aplikacji

Do napisania aplikacji zdecydowałem się użyć języka Java w wersji 11 [3], javafx w wersji 17.0.2 [4] do napisania interfejsu oraz biblioteki sat4f w wersji 2.3.0 [5] używającej mi sat-solver, którym rozwiązuje powstały CNF. Wybrałem te konkretne technologie z dwóch powodów:

W javiefx bardzo łatwo napisać interfejs aplikacji, dzięki czemu miałem więcej czasu na skupieniu się na logice programu.

Java posiada bibliotekę `DocumentBuilder` [6], która służy parsowaniu plików xml, czyli dokładnie tego formatu, w którym zapisywana jest algebra.

Interfejs składa się z kilku przycisków, wiadomości powitalnej, miejsca do wprowadzenia równań, liczby interesujących nas wyników oraz miejsca dla wiadomości zwrotnej z programu. Każdy przycisk odpowiada za konkretną funkcję aplikacji, które zostaną opisane niżej

3.2 Wczytanie algebry do programu

3.2.1 Pliki .ua

```
<?xml version='1.0' encoding='utf-8'?>
<algebra>
  <basicAlgebra>
    <algName>P4</algName>
    <cardinality>4</cardinality>
    <operations>
      <op>
        <opSymbol>
          <opName>d</opName>
          <arity>2</arity>
        </opSymbol>
        <opTable>
          <intArray>
            <row r="[0]">0,1,2,3</row>
            <row r="[1]">1,0,3,2</row>
            <row r="[2]">2,3,0,1</row>
            <row r="[3]">3,2,1,0</row>
          </intArray>
        </opTable>
      </op>
      <op>
        <opSymbol>
          <opName>m</opName>
          <arity>2</arity>
        </opSymbol>
        <opTable>
          <intArray>
            <row r="[0]">0,0,0,0</row>
            <row r="[1]">0,1,2,3</row>
            <row r="[2]">0,2,0,2</row>
            <row r="[3]">0,3,2,1</row>
          </intArray>
        </opTable>
      </op>
    </operations>
  </basicAlgebra>
</algebra>
```

Rysunek 3: Przykładowy plik reprezentujący algebrę uniwersalną

Algebry, które są wykorzystywane w mojej aplikacji są reprezentowane poprzez pliki z rozszerzeniem "ua". Skrót ten pochodzi od wyrażenia "universal algebra". Są to pliki w formacie XML.

Powyższe zdjęcie przedstawia wygląd pliku opisującego algebrę. Sekcjami interesującymi nas najbardziej w tym pliku są cardinality oraz operations. Cardinality informuje o dziedzinie całej struktury. Jest ona niezmienna i ograniczona do zakresu $x \in \{0, 1, \dots, cardinality - 1\} \wedge x \in \mathbb{N}$

Operations opisuje wszystkie dostępne operacje na strukturze. Sekcja ta jest podzielona na podsekcje poświęcone poszczególnym działaniom. OpName informuje o nazwie działania, jest to identyfikator, po którym będzie można znaleźć działanie w programie. Arity określa arność funkcji reprezentowanej przez to działanie. Najważniejszą częścią opisu działania jest opTable. Jest to struktura przedstawiająca wyniki działania opisywanej funkcji na wszystkich możliwych wariacjach z powtórzeniami o długości arity dziedziny algebry. Tabele te są główną osią, dzięki której powstaje finalna formuła CNF używana w Sat-Solverze. Indeks zmiennej w tabeli jest wartością w systemie dziesiętnym liczby zapisanej w systemie liczbowym o podłodze cardinality o długości arity. Własność ta jest wykorzystywana w czasie redukcji. Algebra pokazana stroną wyżej posiada dwa działania: Działanie d, które jest dwuargumentowym dodawaniem modulo 4 oraz działanie m, które jest dwuargumentowym mnożeniem modulo 4.

3.2.2 Algorytm w programie

1. Wczytaj plik do programu.
2. Zapisz w programie nazwę oraz dziedzinę algebry.
3. Pobierz listę operacji.
4. Przejdź do kolejnej niezapisanej operacji.
5. Zapisz arność i nazwę operacji.
6. Zapisz tablicę wartości funkcji.
7. Jeżeli pozostała jakaś niezapisana operacja wróć do punktu 4.

3.3 Format i sprawdzenie poprawności równania

Równania, na których pracuje moja aplikacja są przyjmowane w formie funkcyjnej czyli $f_{(x,y)}$. Dzięki temu łatwo można zamienić powyższy zapis

na notację polską, dla której znamy algorytm sprawdzania poprawności podanego wyrażenia, dla określonej dziedziny. Zamiana ta polega na usunięciu nawiasów i przecinków z podanego stringa. Równanie dzielone jest po znaku równości, przez co poprawność jest osobnie rozpatrywana dla lewej oraz prawej strony. Poprawność jest sprawdzana tylko względem poprawności nazw zmiennych oraz arności operacji. Nie sprawdzana jest poprawność nawiasowania. Jest to spowodowane faktem, iż dla uproszczenia dzielenia string reprezentujący równanie metodą split po znakach "(;)"; ",

3.3.1 Wprowadzenie równań do programu


Aby móc wprowadzać równania do programu zadeklarowałem na interfejsie strukturę VBox. Znajdują się w niej kolejno ułożone Hboxy, a w nich pole do wprowadzenia równania oraz przycisk usuwający pole oraz dodający pole. Odnosiniki do tych pól przechowuje w listach, do których się odwołuje, gdy trzeba dodać, usunąć lub odczytać wartość. Poniżej tej struktury znajduje się miejsce do podania ilości interesujących użytkownika rozwiązań. Sat-Solver domyślnie zwraca jedno wartościowanie, które jest przykładowym. Można jednak wymusić na solverze więcej rozwiązań poprzez dopisanie znalezionej wartościowania w formie zanegowanej na koniec pliku i uruchomienie programu ponownie. Dlatego możemy dostać więcej niż jedno rozwiązanie. Jeżeli użytkownik poda więcej rozwiązań do znalezienia niż fizycznie istnieje, solver znajdzie wszystkie rozwiązania i skończy działanie.

3.3.2 Algorytm sprawdzania poprawności wyrażenia w notacji polskiej

Przebieg algorytmu:

1. Przejdź do ostatniego znaku równania.
2. Pobierz kolejny znak równania, jeżeli jest dostępny.
3. Sprawdź, czy rozpatrywany znak jest nazwą dozwolonej operacji.
4. Jeżeli nie, sprawdź czy jest dozwoloną stałą lub zmienną.
5. Jeżeli nie przejdź do kroku 11.
6. jeżeli znak został określony jako operacja ściągnij ze stosu ilość znaków równej arności operacji i dodaj na stos znak wynikowy.
7. Jeżeli na stosie zabrakło symboli lub nastąpił ich nadmiar przejdź do kroku 11.

8. Jeżeli znak został określony jako stała lub zmienna dodaj go do stosu.
9. Jeżeli pozostały nierozpatrzone znaki przejdź do kroku 2
10. Jeżeli nie ma już nierozpatrzonych znaków równania, zakończ działanie i zwróć prawdę
11. Zwróć fałsz

 Equation status

Lewe równania:

Równanie 1: Błędne równanie: nadmiarowa liczba zmiennych

Równanie 2: Błędne równanie: Pusty stos

Równanie 3: Równanie poprawne

Prawe równania:

Równanie 1: Błędne równanie: Niedozwolona nazwa zmiennej

Równanie 2: Błędne równanie: Stała poza zakresem dziedziny

Równanie 3: Równanie poprawne

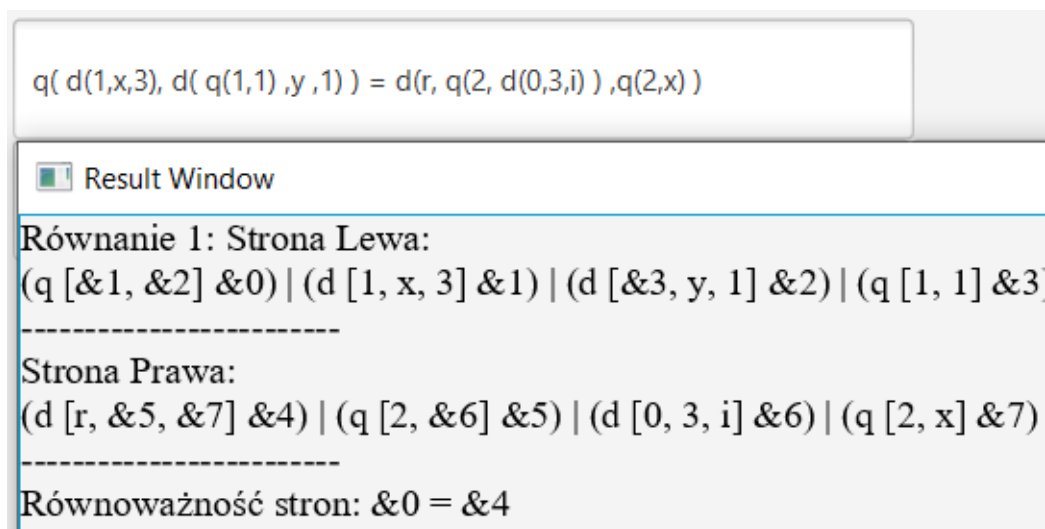
Rysunek 4: Przykładowe wyjście algorytmu

Algorytm sprawdzający zwraca 5 różnych wynikowych komunikatów dotyczących poprawności równania względem wczytanej algebry. Pierwszy komunikat od góry występuje, gdy w momencie napotkania operacji ilość elementów na stosie przekracza jej arność. Mamy wtedy za dużo argumentów do obsłużenia dlatego równanie jest niepoprawne. Komunikat drugi występuje w sytuacji odwrotnej do poprzedniej, czyli na stosie mamy niewystarczającą ilość elementów do zastosowania napotkanej operacji. Komunikat trzeci dotyczy sytuacji gdy zmienna którą napotkamy jest niezgodna z dziedziną. Spowodowane jest to faktem, iż dopuszczamy możliwość nazwy operacji, która jest dłuższa niż jeden znak. Ostatni komunikat sprawdza poprawność podanych stałych do programu. Zapewniamy, aby na pewno znajdowały się w dziedzinie algebry.

3.4 Krok pomocniczy: zbudowanie listy równań

Aplikacja dopuszcza możliwość, w której działanie algebry jest argumentem innego działania. Dzięki temu istnieje możliwość stworzenia nieskończo-

nego drzewa zagnieżdżeń funkcji. Z perspektywy programu zapis $f(1, x)$ oraz $f(1, f(1, x))$ to ten sam zapis gdyż funkcja najbardziej zewnętrzna ma te same argumenty: stałą 1 na pierwszym miejscu i niewiadomą na drugim. Chcielibyśmy jednak móc rozróżnić powyższe równania. Biorąc pod uwagę powyższy problem stworzyłem dodatkową strukturę o nazwie EquationTable reprezentowaną poprzez trójkę (opName, variables, result), gdzie opName oznacza nazwę operacji, variables jest listą argumentów operacji, a result to symbol reprezentujący wynik działania. Każdemu równaniu tworze dedykowaną listę z powyższymi elementami. W ten sposób uzyskujemy dostęp do zagnieżdżonych operacji poprzez ich symbol wynikowy. Symbol ten traktowany jest jako zwykła zmienna przez funkcję wyżej



Rysunek 5: Przykładowe wyjście algorytmu

Przebieg algorytmu:

1. Sprawdź, czy równanie składa się z pojedynczego znaku.
2. Stwórz specjalną iterację EquationTable dla pojedynczej zmiennej.
3. Weź kolejny symbol rozpatrywanego równania.
4. Sprawdź, czy jest operatorem.
5. Jeżeli jest, to stwórz nowy obiekt EquationTable w liście równania.
6. Jeżeli jest to funkcja zagnieżdżona, znajdź pierwszy element EquationTable, dla którego liczba znalezionych zmiennych jest mniejsza od arności

operacji i dodaj do listy symbol wynikowy reprezentujący wynik znalezionej operacji, po czym zwiększ indeks.

7. jeżeli symbol jest zmienną, znajdź pierwszy element EquationTable, dla którego liczba znalezionych zmiennych jest mniejsza od arności operacji i dodaj do listy tę zmienną.
8. Jeżeli zostały jeszcze symbole wróć do punktu 3

3.5 Tworzenie redukcji

Cała redukcja opiera się na liście EquationTable stworzonej podczas poprzedniego kroku i polega ona na odpowiednim prze-indeksowaniu literałów powstałych z zmiennych i symboli wynikowych. W tym celu stworzyłem kilka funkcji, które zostały opisane poniżej oraz klasę CnfFileHelper. Klasa składa się z trzech list: Lista usedVariables przechowuje informację o zmiennych, które zostały użyte w równaniu. Dzięki temu można uniknąć sytuacji, w której dwa razy wymuszam wartość pojedynczej zmiennej. Lista variableCode przechowuje stworzone literały, na podstawie której indeksuje zmienne w wynikowym pliku. Lista line przechowuje prze-indeksowane linie gotowe do zapisu do finalnego pliku .cnf

3.5.1 Wymuszenie pojedynczej wartości zmiennej

1. Stwórz literały w liście variableCode od x_0 do x_{C-1} , poprzez dopisanie ich na koniec listy.
2. Na podstawie indeksów stworzonych właśnie literałów dodaj do listy line prze-indeksowany wiersz. Odpowiada to pierwszemu typowi klauzuli.
3. Stwórz dwie pętle: pierwsza w zakresie $\{0, 1, \dots, C-1\}$ iterowana po zmiennej z i druga w zakresie $\{z+1, z+2, \dots, C-1\}$ iterowana po zmiennej k .
4. W ciele pętli zapisuj do listy line na podstawie stworzonych indeksów wiersze równoważne klauzuli $(\neg x_z \vee \neg x_c)$

Operacja ta jest wykonywana dla każdej zmiennej i każdego symbolu wynikowego, nawet jeżeli operacja nie posiada zmiennych. Spowodowane jest to faktem, iż gdy całe równanie posiadało tylko operacje z stałymi, to Sat-Solver wstawiał za wszystkie zmienne true, aby spełnić równanie.

3.5.2 Rekurencyjne znajdowanie wartości

Na podstawie listy zmiennych rozpatrywanej operacji tworzę listę Integrow, w której zmienne zastępuję liczbą -1, a stałe przepisuję bez zmian. Na podstawie nowej listy wykonywana jest redukcja mająca na celu wygenerowanie klauzul typu trzeciego.

Przebieg algorytmu

1. Sprawdź czy lista posiada wartości -1.
2. Jeżeli nie, to znajdź miejsca w których oryginalnie znajdowała się zmienna.
3. Dopisz do wiersza indeks zmiennej powstałej z nazwy zmiennej oraz numeru znajdującego się na miejscu zmiennej w nowej liście.
4. Wylicz indeks w tablicy operacji, reprezentowany przez tablice intów.
5. Dopisz do wiersza literał reprezentowany przez symbol wynikowy równania i znaną wartość w tablicy i dodaj wiersz do listy line.
6. Jeżeli lista posiada wartości -1 zamień kolejną -1 na wartość wskazaną przez pętlę.
7. Wywołaj funkcję rekurencyjnie, po czym przywróć wartość -1 i przerwij działanie

Jeżeli operacja posiada same wartości stałe to wylicz indeks w tablicy operacji, reprezentowany przez tablice intów i dodaj do listy line wiersz składający się z pojedynczego literału reprezentowanego przez symbol wynikowy równania i znaną wartość w tablicy.

3.5.3 Porównywanie stron

1. Znajdź w liście variableCode indeks a, który wskazuje na pierwsze miejsce występowania interesującej nas zmiennej.
2. Ponów krok dla drugiej zmiennej, aby znaleźć indeks b.
3. Dopisuj, w pętli o długości $\{0, 1, \dots, C - 1\}$ iterowanej po k, do listy line przeindeksowane zmienne odpowiadające klauzulom $((\neg x_{a+k+1} \vee x_{b+k+1}) \wedge (x_{a+k+1} \vee \neg x_{b+k+1}))$

Krok ten jest wykonywany najczęściej, gdy porównujemy lewą stronę z prawą stroną równania. Robimy to dla każdego równania. W przypadku gdy strona równania składa się z pojedynczej zmiennej np. $\text{xor}(1,1)=x$ wtedy używamy tego typu klauzul aby powiązać zmienną z symbolem wynikowym równania, gdyż obie zmienne znaczą wtedy to samo, są sobie równoważne.

Podsumowanie

Literatura

- [1] <https://math.hawaii.edu/~ralph/Classes/619/univ-algebra.pdf>
- [2] <https://people.sc.fsu.edu/~jburkardt/data/cnf/cnf.html>
- [3] <https://docs.oracle.com/en/java/javase/11/>
- [4] <https://openjfx.io/javadoc/17/javafx.graphics/javafx/application/Application.html>
- [5] <https://www.sat4j.org/>
- [6] <https://docs.oracle.com/javase/8/docs/api/javax/xml/parsers/DocumentBuilder.html>