

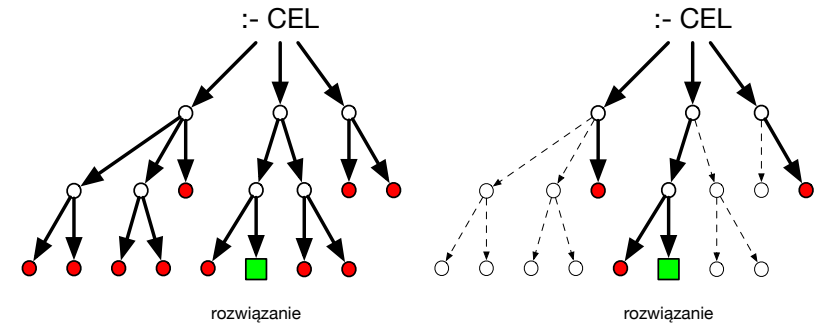
## Programowanie w Logice

### Zmienne, dziedziny i ograniczenia

Przemysław Kobylański

## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

Idea programowania ograniczeń (więzów)



a) Prolog bez więzów

b) Prolog z więzami



## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

Idea programowania ograniczeń (więzów)

### Example (SEND+MORE=MONEY)

Klasyczna krypto-arytmetyczna łamigłówka:

$$\begin{array}{r} \text{SEND} \\ + \text{MORE} \\ \hline \text{MONEY} \end{array}$$

1. Cyfry  $S, E, N, D, M, O, R, Y$  są parami różne.
2. Liczby nie rozpoczynają się zerem.

Jakie cyfry znajdują się na poszczególnych pozycjach aby operacja dodawania była poprawna?



## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

Idea programowania ograniczeń (więzów)

### Example (SEND+MORE=MONEY cd.)

% Prolog bez więzów:

```
digit(0). digit(1). digit(2). digit(3). digit(4).
digit(5). digit(6). digit(7). digit(8). digit(9).
```

```
solve1([[S,E,N,D],[M,O,R,E],[M,O,N,E,Y]]) :-
    digit(S), digit(E), digit(N), digit(D), % generowanie
    digit(M), digit(O), digit(R), digit(Y), % wartości
    S =\= E, S =\= N, S =\= D, S =\= M, S =\= O, S =\= R,
    S =\= Y, E =\= N, E =\= D, E =\= M, E =\= O, E =\= R,
    E =\= Y, N =\= D, N =\= M, N =\= O, N =\= R, N =\= Y,
    D =\= M, D =\= O, D =\= R, D =\= Y, M =\= O, M =\= R,
    M =\= Y, O =\= R, O =\= Y, R =\= Y, S > 0, M > 0,
    1000*S + 100*E + 10*N + D + 1000*M + 100*O + 10*R + E
    =:=
    10000*M + 1000*O + 100*N + 10*E + Y.
```



## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

Idea programowania ograniczeń (więzów)

### Example (SEND+MORE=MONEY cd.)

```
% Prolog z więzami:
solve2([[S,E,N,D],[M,O,R,E],[M,O,N,E,Y]]) :-
    Vars = [S, E, N, D, M, O, R, Y],
    Vars ins 0..9,
    all_different(Vars),
    S #> 0, M #> 0,
    1000*S + 100*E + 10*N + D + 1000*M + 100*O + 10*R + E
    #=
    10000*M + 1000*O + 100*N + 10*E + Y,
    label(Vars). % generowanie rozwiązań
```

Navigation icons

## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

Idea programowania ograniczeń (więzów)

### Example (SEND+MORE=MONEY cd.)

Porównanie czasu działania:

```
?- time(solve1(X)).
% 878,558,137 inferences, 74.980 CPU in 74.982 seconds (100% CPU)
X = [[9, 5, 6, 7], [1, 0, 8, 5], [1, 0, 6, 5, 2]] ;
% 33,939,529 inferences, 2.910 CPU in 2.910 seconds (100% CPU)
false.

?- time(solve2(X)).
% 7,380 inferences, 0.003 CPU in 0.003 seconds (100% CPU)
X = [[9, 5, 6, 7], [1, 0, 8, 5], [1, 0, 6, 5, 2]] ;
% 1,999 inferences, 0.001 CPU in 0.001 seconds (100% CPU)
false.
```

Navigation icons

## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

Idea programowania ograniczeń (więzów)

### Example (SEND+MORE=MONEY cd.)

- ▶ Bez użycia więzów jest  $10^8 = 100,000,000$  potencjalnych rozwiązań.
- ▶ Dzięki użyciu więzów liczba potencjalnych rozwiązań **przed** ich generowaniem zostaje zredukowana do  $4 \times 4 \times 7 \times 7 = 5,488$  (ponad 18 tysięcy razy mniej):

$$\begin{array}{cccc} & 9 & 4..7 & 5..8 & 2..8 \\ + & 1 & 0 & 2..8 & 4..7 \\ \hline 1 & 0 & 5..8 & 4..7 & 2..8 \end{array}$$

Navigation icons

## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

Idea programowania ograniczeń (więzów)

### Example (SEND+MORE=MONEY cd.)

	solve1/1	solve2/1	Przyspieszenie
Pierwsze rozwiązanie	74.980s	0.003s	25 tys. razy
Wszystkie rozwiązania	77.890s	0.004s	19 tys. razy

- ▶ Podczas działania predykatu `label/1` nie odbywa się **pełen** przegląd pozostałych potencjalnych rozwiązań.
- ▶ Po każdym podstawieniu wartości za zmienną ponownie propagowane są narzucone ograniczenia i możliwe jest dalsze zawężanie dziedzin.
- ▶ Kolejna wartość zmiennej wybierana jest z aktualnie zawężonej dziedziny.
- ▶ Przyspieszenie może być **większe** niż tylko wynikające z oszacowania liczby potencjalnych rozwiązań!

Navigation icons

## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Atrybuty zmiennych

- ▶ **Programowanie ograniczeń** (ang. *constraint programming*) opiera się na związaniu ze zmiennymi zbiorów dopuszczalnych wartości, nazywanymi dziedzinami.
- ▶ Jeśli któraś ze zmiennych ma pustą dziedzinę, to wykrywana jest sprzeczność i następuję nawrót.
- ▶ Dziedziny zmiennych zawężane są przez uwzględnianie (propagowanie) ograniczeń wiążących wartości zmiennych.
- ▶ Aby możliwe było związanie ze zmienną dziedziny jej wartości należy użyć atrybutów zmiennych.
- ▶ Atrybuty prologowych zmiennych zaproponował Christian Holzbaaur w roku 1992.



## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Atrybuty zmiennych

- ▶ `attvar(?Term)` Sprawdza czy argument jest zmienną z atrybutami.
- ▶ `put_attr(+Var, +Module, +Value)` Jeśli `Var` jest zmienną lub zmienną z atrybutami, to ustalana jest wartość `Value` atrybutu o nazwie `Module`. Jeśli wcześniej zmienna miała atrybut o tej nazwie, to stara wartość jest przechowana i w przypadku nawrotu będzie odtworzona. Jeśli `Var` nie jest zmienną, to zgłaszany jest wyjątek.
- ▶ `get_attr(+Var, +Module, -Value)` Pobierana jest wartość atrybutu o nazwie `Module` zmiennej `Var`. Jeśli `Var` nie jest zmienną z atrybutem lub nie ma ustalonej wartości atrybutu `Module`, to kończy się niepowodzeniem.
- ▶ `del_attr(+Var, +Module)` Usuwa atrybut `Module` zmiennej `Var`.



## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Atrybuty zmiennych

- ▶ Dzięki predykatorowi `attr_unify_hook/2` można odpowiednio obsłużyć zmianę atrybutów podczas unifikacji dwóch zmiennych z atrybutami.
- ▶ Obsługa atrybutu jest związana z modułem o tej samej nazwie co atrybut i predykat `attr_unify_hook/2` dla danego atrybutu powinien być zdefiniowany w odpowiednim module o tej samej nazwie, co nazwa atrybutu.
- ▶ Predykat `attr_unify_hook(AttValue, VarValue)` jest wywoływany **po** unifikacji zmiennej (z atrybutem o wartości `AttValue`) z termem `VarValue`.
- ▶ Nieterminal `attribute_goals(Var)` służy do generowania gramatyką metamorficzną postaci w jakiej pojawi się atrybut zmiennej `Var` w drukowanej odpowiedzi.



## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Atrybuty zmiennych

#### Example (Korzystanie z atrybutów)

Przykład zaczerpnięty z **SWI Prolog Reference Manual**.

```
:- module(domain,
           [ domain/2                                % Var, ?Domain
           ]).
:- use_module(library(ordsets)).

domain(X, Dom) :-
    var(Dom), !,
    get_attr(X, domain, Dom).
domain(X, List) :-
    list_to_ord_set(List, Domain),
    put_attr(Y, domain, Domain),
    X = Y.
```



## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Atrybuty zmiennych

#### Example (Korzystanie z atrybutów cd.)

```
attr_unify_hook(Domain, Y) :-
  ( get_attr(Y, domain, Dom2)
  -> ord_intersection(Domain, Dom2, NewDomain),
    ( NewDomain == []
    -> fail
    ; NewDomain = [Value]
    -> Y = Value
    ; put_attr(Y, domain, NewDomain)
    )
  ; var(Y)
  -> put_attr( Y, domain, Domain )
  ; ord_memberchk(Y, Domain)
  ).
```

◀ ▶ ⏪ ⏩ ⏴ ⏵ ⏶ ⏷ ⏸ ⏹ ⏺ ⏻ ⏼ ⏽ ⏾ ⏿ 🔍 ↺

## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Atrybuty zmiennych

#### Example (Korzystanie z atrybutów cd.)

```
attribute_goals(X) -->
  { get_attr(X, domain, List) },
  [domain(X, List)].
```

Przykłady zapytań:

```
?- domain(X, [a, b]), X = c.
false.
```

```
?- domain(X, [a, b]), domain(X, [b, c]).
X = b.
```

```
?- domain(X, [a, b, c]), domain(X, [b, c, d]).
domain(X, [b, c]).
```

◀ ▶ ⏪ ⏩ ⏴ ⏵ ⏶ ⏷ ⏸ ⏹ ⏺ ⏻ ⏼ ⏽ ⏾ ⏿ 🔍 ↺

## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Dziedziny

W SWI-Prologu dostępne są następujące moduły dostarczające więzów na różnych zbiorach wartości:

**clpfd** skończone dziedziny liczb całkowitych

**clpb** wartości boolowskie

**clpq** liczby wymierne (ułamki w postaci ilorazu licznika przez mianownik)

**clpr** liczby rzeczywiste zmiennopozycyjne

W części wykładów poświęconych programowaniu ograniczeń omówimy wybrane więzy z modułu **clpfd**.

Zakładamy, że programy źródłowe zawierają dyrektywę:

```
:- use_module(library(clpfd)).
```

◀ ▶ ⏪ ⏩ ⏴ ⏵ ⏶ ⏷ ⏸ ⏹ ⏺ ⏻ ⏼ ⏽ ⏾ ⏿ 🔍 ↺

## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Dziedziny

- ▶ Jeśli nie podano dziedziny dla zmiennej, to przyjmuje się, że dziedziną jej wartości jest cały dostępny zakres liczb całkowitych  $inf \dots sup$ , gdzie  $inf$  i  $sup$  to, odpowiednio, najmniejsza i największa dostępna liczba całkowita.
- ▶ Predykat `Var in Dom` definiuje dziedzinę `Dom` dla zmiennej `Var`.
- ▶ Dziedzina `Dom` może być zadana jako: pojedyncza liczba całkowita, zakres wartości `Lo..Hi` albo jako suma mnogościowa dwóch dziedzin `Dom1 \\/ Dom2`.  

```
?- X in 1..3 \\/ 5..8, Y in 3..4 \\/ 3..9, X = Y.
X = Y,
Y in 3\5..8.
```
- ▶ Aktualną dziedzinę zmiennej można sprawdzić wywołując `fd_dom(Var, Dom)`.
- ▶ Dolny i górny kres aktualnej dziedziny można sprawdzić wywołując, odpowiednio, `fd_inf(Var, Lo)` i `fd_sup(Var, Hi)`.

◀ ▶ ⏪ ⏩ ⏴ ⏵ ⏶ ⏷ ⏸ ⏹ ⏺ ⏻ ⏼ ⏽ ⏾ ⏿ 🔍 ↺

## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Dziedziny

- ▶ Jeśli wielu zmiennym na liście Vars chcemy określić tę samą dziedzinę Dom, to możemy to zrobić predykatem Vars ins Dom.  
?- [Wiersz, Kolumna] ins 1..8.  
Wiersz in 1..8,  
Kolumna in 1..8.
- ▶ Dla przykładu, poniższy predykat zmienne(N, L), dla danego całkowitego N, tworzy listę N zmiennych o dziedzinach 1..N:  
zmienne(N, L) :- length(L, N), L ins 1..N.

```
?- zmienne(5, X).  
X = [_12418, _12424, _12430, _12436, _12442],  
_12418 in 1..5,  
_12424 in 1..5,  
_12430 in 1..5,  
_12436 in 1..5,  
_12442 in 1..5.
```



## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Ograniczenia

- ▶ Do najprostszych ograniczeń w module **clpfd** należą ograniczenia arytmetyczne.
- ▶ Jeśli Wyr1 i Wyr2 są dwoma wyrażeniami arytmetycznymi, to dostępne są następujące relacje:

```
Wyr1 #= Wyr2  
Wyr1 #\= Wyr2  
Wyr1 #< Wyr2  
Wyr1 #=< Wyr2  
Wyr1 #> Wyr2  
Wyr1 #>= Wyr2
```



## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Ograniczenia

#### Example (Ciąg Fibonacciego)

Zdefiniujemy predykat fib/1, który znajduje wszystkie liczby w ciągu Fibonacciego:

```
fib(0).  
fib(1).  
fib(1).  
fib(F) :-  
    fib(1, 1, F).  
  
fib(F1, F2, F) :-  
    F #> F2,  
    F3 #= F1+F2,  
    ( F #= F3  
    ; fib(F2, F3, F)).
```



## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Ograniczenia

#### Example (Ciąg Fibonacciego cd.)

Początkowe wyrazy:

```
?- fib(X).  
X = 0 ;           X = 1 ;  
X = 1 ;           X = 2 ;  
X = 3 ;           X = 5 ;  
X = 8 ;           X = 13 ;  
...
```

Wyrazy mniejsze od 10:

```
?- X #< 10, fib(X).  
X = 0 ;           X = 1 ;  
X = 1 ;           X = 2 ;  
X = 3 ;           X = 5 ;  
X = 8 ;  
false.
```



## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Ograniczenia

#### Example (Ciąg Fibonacciego cd.)

Wyrazy większe od 20:

```
?- X #> 20, fib(X).  
X = 21 ;           X = 34 ;  
X = 55 ;           X = 89 ;  
X = 144 ;          X = 233 ;  
...
```

Wyrazy z zakresu od 1000 do 5000:

```
?- X in 1000..5000, fib(X).  
X = 1597 ;  
X = 2584 ;  
X = 4181 ;  
false.
```



## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Ograniczenia

#### Example (Ciąg Fibonacciego cd.)

Wyrazy podzielne przez 13:

```
?- X mod 13 #= 0, fib(X).  
X = 0 ;           X = 13 ;  
X = 377 ;         X = 10946 ;  
X = 317811 ;     X = 9227465 ;  
X = 267914296 ; X = 7778742049 ;  
...
```

Sprawdzenie czy dana wartość jest w ciągu Fibonacciego:

```
?- fib(39088169).  
true .  
  
?- fib(54165426).  
false.
```



## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Ograniczenia

- ▶ Ograniczenia wiążą ze sobą zmienne.
- ▶ Niech  $C(x_1, \dots, x_n)$  będzie ograniczeniem na zmiennych  $x_1, \dots, x_n$ .
- ▶ Niech  $D_i = \text{Dom}(x_i)$ , dla  $i = 1, \dots, n$ , będzie dziedziną  $i$ -tej zmiennej.
- ▶ Jeśli istnieje wartość  $a_i \in D_i$ , taka że nie można w dziedzinach pozostałych zmiennych wybrać dla nich wartości  $b_1 \in D_1, \dots, b_{i-1} \in D_{i-1}, b_{i+1} \in D_{i+1}, \dots, b_n \in D_n$ , tak aby wybrane wartości i wartość  $a_i$  spełniały  $C(b_1, \dots, b_{i-1}, a_i, b_{i+1}, \dots, b_n)$ , to wartość  $a_i$  należy usunąć z dziedziny  $D_i$  przyjmując  $D_i := D_i - \{a_i\}$ .
- ▶ Taki proces zawężania dziedzin nazywa się propagowaniem ograniczenia.
- ▶ Powtarza się go dopóki zmieniają się dziedziny zmiennych.



## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Ograniczenia

#### Example (Propagowanie ograniczenia)

Niech  $C(X, Y, Z) \equiv X + 2Y = Z$  oraz  $D_X = D_Y = D_Z = 1..10$ .

$\inf_X$	$\sup_X$	$\inf_Y$	$\sup_Y$	$\inf_Z$	$\sup_Z$	$ D_X  \cdot  D_Y  \cdot  D_Z $
1	10	1	10	1	10	1000
1	10	1	10	3	10	800
1	8	1	10	3	10	640
1	8	1	4	3	10	256

```
?- [X, Y, Z] ins 1..10, X + 2*Y #= Z.  
X in 1..8,  
X+2*Y#=Z,  
Y in 1..4,  
Z in 3..10.
```



## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

Etykietowanie zmiennych

- ▶ W wyniku propagacji ograniczeń zostają zawężone dziedziny zmiennych.
- ▶ Jeśli któraś z dziedzin zawęzi się do zbioru pustego, to jest niepowodzenie i nawrót.
- ▶ Aby poznać rozwiązanie spełniające wszystkie ograniczenia, konieczne jest przypisanie każdej ze zmiennych wartości z jej dziedziny.

◀ ▶ ⏪ ⏩ ⏴ ⏵ ⏶ ⏷ ⏸ ⏹ ⏺ ⏻ ⏼ ⏽ ⏾ ⏿ 🔍 ↺

## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

Etykietowanie zmiennych

### Example (Trzy z dwóch cd.)

- ▶ Dlaczego nie udało się Prologowi zawęzić dziedzin  $D_X = D_Y = D_Z = \{0, 1\}$  do zbiorów pustych?
- ▶ Ze względu na każde z trzech ograniczeń, nie mógł on z dziedziny jednej zmiennej usunąć żadnej wartości, dlatego że w dziedzinie drugiej zmiennej znajdowała się wartość, która z tą pierwszą spełnia warunek „różne”.
- ▶ Na przykład, na podstawie ograniczenia  $X \neq Y$  nie mógł z  $D_X$  usunąć 0, bo wartość  $1 \in D_Y$  spełnia  $0 \neq 1$ . Analogicznie nie mógł z  $D_X$  usunąć 1, bo wartość  $0 \in D_Y$  spełnia  $1 \neq 0$ .
- ▶ Trzeba zmusić Prolog by postarał się podstawić pod wszystkie trzy zmienne takie wartości z ich dziedzin, by spełnione były wszystkie ograniczenia.

◀ ▶ ⏪ ⏩ ⏴ ⏵ ⏶ ⏷ ⏸ ⏹ ⏺ ⏻ ⏼ ⏽ ⏾ ⏿ 🔍 ↺

## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

Etykietowanie zmiennych

### Example (Trzy z dwóch)

Rozpatrzmy następujący cel:

```
?- [X, Y, Z] ins 0..1, X #\= Y, X #\= Z, Y #\= Z.
```

Szukamy w nim trzech parami różnych wartości wybranych ze zbioru dwuelementowego  $\{0, 1\}$ . Chociaż jest to niemożliwe, to Prolog zwraca nam następującą odpowiedź:

```
X in 0..1,  
X#\=Z,  
X#\=Y,  
Z in 0..1,  
Y#\=Z,  
Y in 0..1.
```

◀ ▶ ⏪ ⏩ ⏴ ⏵ ⏶ ⏷ ⏸ ⏹ ⏺ ⏻ ⏼ ⏽ ⏾ ⏿ 🔍 ↺

## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

Etykietowanie zmiennych

### Example (Trzy z dwóch cd.)

Możemy to zrobić korzystając z predykatu `indomain/1`:

```
?- [X, Y, Z] ins 0..1, X #\= Y, X #\= Z, Y #\= Z,  
    indomain(X), indomain(Y), indomain(Z).  
false.
```

Dopiero teraz Prolog zauważa, że nie ma rozwiązania na tak zadane pytanie.

Jeśli chcemy wybrać wartości dla wszystkich zmiennych na danej liście, to możemy użyć predykatu `label/1`:

```
?- [X, Y, Z] ins 0..1, X #\= Y, X #\= Z, Y #\= Z,  
    label([X, Y, Z]).  
false.
```

◀ ▶ ⏪ ⏩ ⏴ ⏵ ⏶ ⏷ ⏸ ⏹ ⏺ ⏻ ⏼ ⏽ ⏾ ⏿ 🔍 ↺

## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Etykietowanie zmiennych

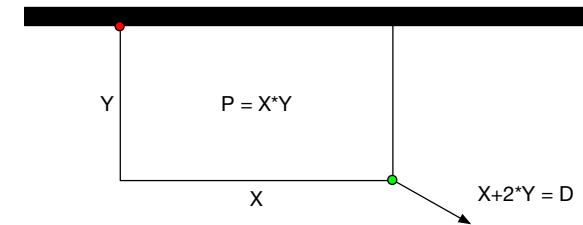
- ▶ Poza predykatem `label/1` dostępny jest jeszcze predykat `labeling(Options, Vars)`, który umożliwia sterowanie procesem etykietowania zmiennych.
- ▶ Jedną z możliwości jakie udostępnia `labeling/2` jest rozwiązywanie problemów optymalizacyjnych przez zadawanie funkcji celu, której wartość można maksymalizować opcją `max(Obj)` lub minimalizować opcją `min(Obj)`.
- ▶ Istnieje możliwość podania strategii wyboru kolejnej zmiennej z listy zmiennych oraz podania strategii wyboru kolejnej wartości z dziedziny.
- ▶ Predykat `labeling/2` zostanie dokładniej omówiony na kolejnych wykładach.



## Zmienne, dziedziny i ograniczenia

### Etykietowanie zmiennych

#### Example (Ogrodzenie)



```
ogrodzenie(D, X, Y, P) :-  
    [X, Y] ins 0 .. D,  
    X + 2*Y #= D, P #= X*Y,  
    labeling([max(P)], [X, Y]).
```

```
?- ogrodzenie(100, X, Y, P).  
X = 50, Y = 25, P = 1250 .
```

