



Programowanie deklaratywne

Artur Michalski
Informatyka II rok



Plan wykładu

- Wprowadzenie do języka Prolog
- Budowa składniowa i interpretacja programów prologowych
- Listy, operatory i operacje arytmetyczne
- Złożone/abstrakcyjne struktury danych
- Sterowanie mechanizmem nawrotów
- Operacje wejścia/wyjścia w Prologu
- Predefiniowane procedury prologowe
- *Styl i techniki programowania w Prologu*



Styl i techniki programowania w Prologu

- Ogólne zasady poprawnego programowania w Prologu
- Jak interpretować programy prologowe?
- Styl programowania
- Efektywność programów prologowych



Ogólne zasady poprawnego programowania w Prologu

Kryteria oceny programowania:

- Poprawność - program realizuje przyjęte na początku założenia i generuje oczekiwane wyniki
- Efektywność - program nie zużywa niepotrzebnie zasobów systemu komputerowego



Ogólne zasady poprawnego programowania w Prologu

Kryteria oceny programowania (c.d.):

- Czytelność - program jest łatwy w interpretacji i zrozumieniu; nie jest bardziej skomplikowany niż to konieczne; struktura i budowa jest przejrzysta
- Modyfikowalność - program łatwo poddaje się zmianom, rozszerzeniom i ulepszeniom



Ogólne zasady poprawnego programowania w Prologu

Kryteria oceny programowania (c.d.):

- Odporność - program powinien być przygotowany na pewne błędy i niepoprawne dane; zachowywać się racjonalnie w obliczu drobnych pomyłek
- Dokumentacja - program powinien być właściwie opisany; minimalny wymóg to komentarz reguł programu prologowego



Ogólne zasady poprawnego programowania w Prologu

- Znaczenie poszczególnych kryteriów zależy od zadania, które realizuje program, od okoliczności w jakich program jest tworzony oraz od środowiska w jakim będzie wykorzystywany
- **Najważniejszym kryterium jest poprawność i żadne inne kryterium nie może być traktowane jako bardziej istotne**
- Punktem wyjścia do procesu pisania programu powinna być zawsze dogłębna analiza i zrozumienie problemu
- Ogólne zasady programowania w Prologu są tymi samymi zasadami, które stosuje się w innych paradygmatach programowania



Jak myśleć o programie prologowym?

Podstawowe techniki wykorzystywane podczas programowania w Prologu:

- Rekurencja
- Generalizacja
- Reprezentacja graficzna



Jak myśleć o programie prologowym?

Rekurencja

Problem zawsze można zredukować do przypadków należących do dwóch grup:

- przypadki trywialne, podstawowe lub „brzegowe”
- przypadki regularne, typowe, w których rozwiązanie jest konstruowane na podstawie rozwiązania zredukowanego przypadku problemu pierwotnego

Technika ta jest podstawową metodą programowania w Prologu.



Jak myśleć o programie prologowym?

Rekurencja - przykład

Przekształcanie wszystkich obiektów z listy zgodnie z pewną zadaną transformacją. Predykat `map(List, F, NewList)`, gdzie: **List** - lista pierwotna, **F** - funkcja transformacji (relacja binarna), **NewList** - lista wynikowa.

Rozwiązanie - dwa przypadki:

- przypadek „graniczny”: **List=[]**
jeśli **List=[]**, to **NewList=[]** niezależnie od **F**
- przypadek typowy: **List=[X|Tail]**
jeśli **List=[X|Tail]**, to:
przekształcamy **X** zgodnie z **F** i otrzymujemy **NewX** oraz
przekształcamy listę **Tail**, w listę **NewTail**;
kompletna przekształcona lista to **[NewX|NewTail]**.



Jak myśleć o programie prologowym?

Rekurencja - przykładu ciąg dalszy

Rozwiązanie w Prologu:

```
map([],_,[]).  
map([X|Tail],F,[NewX|NewTail]):-  
    G =.. [F,X,NewX],  
    call(G),  
    map(Tail,F,NewTail).
```

Najważniejszą z przyczyn, dla których stosujemy rekursję jest rekurencyjny charakter struktur danych wykorzystywanych w języku Prolog.



Jak myśleć o programie prologowym?

Generalizacja

- Problem, który próbujemy rozwiązać często jest przypadkiem szczególnym innego, ogólniejszego problemu
- Znalezienie rekurencyjnego rozwiązania zadania ogólnego umożliwia rozwiązanie zadania pierwotnego, będącego jego przypadkiem szczególnym
- Generalizacja wymaga w reguły wprowadzenia dodatkowych argumentów w opisie zadania
- Zasadnicza trudność polega na konieczności głębokiej analizy problemu i znalezieniu odpowiedniego uogólnienia

Jak myśleć o programie prologowym?

Generalizacja - przykład „Problem 8 hetmanów”

Założmy, że próbujemy znaleźć rozwiązanie zadania 8 hetmanów, w którym żaden z ośmiu hetmanów umieszczonych na szachownicy nie atakuje innego hetmana.

Rozwiązanie zadania

Predykat **eightqueens (Pos)**,
gdzie: **Pos** - zawiera informacje o położeniu wszystkich hetmanów.

Zadanie uogólnione

Predykat **nqueens (N, Pos)**,
gdzie: **N** - oznacza aktualną liczbę hetmanów.

Jak myśleć o programie prologowym?

Generalizacja - przykład „Problem 8 hetmanów”

Rozwiązanie zadania ogólnego - dwa przypadki:

- przypadek „graniczny”: **N=0**
jeśli **N=0**, to rozwiązanie jest trywialne
- przypadek typowy: **N>0**
żeby umieścić **N** hetmanów (**N>0**) należy:
znaleźć poprawną konfigurację dla **N-1** hetmanów
oraz dodać nowego hetmana tak, aby nie atakował on pozostałych hetmanów

Rozwiązanie problemu ogólnego pozwala w prosty sposób otrzymać wynik dla zadania pierwotnego:

eightqueens (Pos) :- nqueens (8, Pos) .

Jak myśleć o programie prologowym?

Generalizacja - przykład „Arytmograf”

Napisać program rozwiązujący arytmograf sformułowany za pomocą równań postaci:

$$\begin{array}{r} D O N A L D \\ + G E R A L D \\ \hline R O B E R T \end{array}$$

przy czym każdej literze musi zostać przypisana inna cyfra.

Jak myśleć o programie prologowym?

Generalizacja - przykład „Arytmograf”

Zadanie

Zdefiniować predykat **sum** (**N1**, **N2**, **N**), gdzie **N1**, **N2**, **N** reprezentują odpowiednio pierwszą, drugą i trzecią liczbę łamigłówki, zaś cel **sum** jest spełniony, jeżeli istnieje takie przypisanie cyfr do liczb, że **N1+N2 = N**.

Reprezentacja danych: listy zmiennych, którym zostaną przypisane odpowiednie cyfry.

Cel główny

?- **sum**(**[D,O,N,A,L,D]**, **[G,E,R,A,L,D]**,
[R,O,B,E,R,T]).



Jak myśleć o programie prologowym?

Generalizacja - przykład „Arytmograf”

Predykat **sum1** (**N1**, **N2**, **N**, **C1**, **C**, **Ds1**, **Ds**) realizuje dodawanie dziesiętne z cyfrą przeniesienia z prawej (**C1**) i cyfrą przeniesienia na lewo (**C**) oraz zbiorami cyfr dostępnych (**Ds1**) i nie wykorzystanych (**Ds**).

Przykładowe wywołanie predykatu **sum1**:

```
?- sum1 ([H,E], [6,E], [U,S], 1, 1,
        [1,3,4,7,8,9], Ds) .
```

H=8

E=3

U=4

S=7

Ds=[1,9]



Jak myśleć o programie prologowym?

Generalizacja - przykład „Arytmograf”

Związek predykatu **sum** (**N1**, **N2**, **N**) z ogólniejszym predykatem **sum1** (**N1**, **N2**, **N**, **C1**, **C**, **Ds1**, **Ds**) wynika w warunków początkowych zadania:

sum (**N1**, **N2**, **N**) :-

sum1 (**N1**, **N2**, **N**, 0, 0, [0,1,2,3,4,5,6,7,8,9], _) .



Jak myśleć o programie prologowym?

Reprezentacja graficzna problemu

- Reprezentacja graficzna problemu ułatwia zrozumienie zależności występujących w zadaniu
- Prolog jest szczególnie predestynowany do rozwiązywania problemów dotyczących obiektów i relacji między nimi
- Dane strukturalne wykorzystywane w Prologu są reprezentowane w sposób naturalny za pomocą struktur drzewiastych
- Interpretacja deklaratywna programu ułatwia zamianę reprezentacji graficznej w formę klauzul, gdyż kolejność opisu obrazów nie ma najczęściej znaczenia



Styl programowania

Przyczyny zaleceń stylistycznych w programowaniu:

- konieczność redukcji powtarzalnych błędów programistycznych
- poprawa czytelności programu, która decyduje o prostocie modyfikacji, poprawiania i ulepszania programu

Styl programowania

Podstawowe zasady dobrego stylu programowania w Prolog:

- definicje klauzul powinny być krótkie, powinny się składać nie więcej niż kilku podcelów (warunków)
- pojedynczy predykat powinien być reprezentowany za pomocą co najwyżej kilku klauzul; rozbudowane definicje są dopuszczalne, o ile mają dość jednolitą i powtarzalną strukturę
- nazwy predykatów, funktorów i zmiennych powinny być zrozumiałe - wyrażać przypisane im znaczenie
- struktura całego programu powinna być czytelna i spójna; użycie odstępów, tabulacji oraz pustych linii powinno służyć zwiększeniu czytelności; klauzule tego samego predykatu powinny być grupowane razem; zalecane jest również umieszczanie każdego podcelu (warunku) w innym wierszu

Styl programowania

Podstawowe zasady dobrego stylu programowania w Prolog:

- konwencja stylistyczna może być różna dla różnych osób i/lub różnych programów, lecz powinna być spójna w ramach jednego projektu
- operator odcięcia powinien być wykorzystywany z należytą ostrożnością i tylko tam, gdzie to niezbędne; o ile to możliwe należy stosować odcięcia „zielone” a nie „czerwone”; te ostatnie powinny być ograniczone do dwóch przypadków: konstrukcja logicznej negacji i selekcja alternatyw (if...else)
- należy zawsze pamiętać o postaci definicji predykatu **not**; stosować go tam, gdzie użycie odcięcia może zmniejszyć czytelność programu

Styl programowania

Podstawowe zasady dobrego stylu programowania w Prolog:

- zmiany programu wywołane zastosowaniem predykatów **assert** i **retract** mogą w znaczący sposób ograniczyć zrozumienie jego działania - program może zachowywać się inaczej w innym czasie; jeśli zachowanie ma być powtarzalne musimy zadbać o odpowiednie odtwarzanie stanów sprzed użycia tych predykatów
- zastosowanie średnika (alternatywa celów) może czasami zmniejszyć czytelność klauzuli; można ją zwiększyć poprzez rozbięcie definicji klauzuli na dwie alternatywne klauzule

Styl programowania

Przykład złego stylu programowania (nadużycia średnika)

Predykat **merge (L1 , L2 , Lwy)** łączenia posortowanych list wejściowych **L1** i **L2** w posortowaną listę wynikową:

merge (L1 , L2 , Lwy) :-

L1 = [] , ! , Lwy = L2 ;

L2 = [] , ! , Lwy = L1 ;

L1 = [X | T1] , L2 = [Y | T2] ,

(X < Y , ! , Z = X , merge (T1 , L2 , T3) ;

Z = Y , merge (L1 , T2 , T3)) ,

Lwy = [Z | T3] .

Styl programowania

Przykład dobrego stylu programowania:

Predykat **merge (L1, L2, Lwy)** łączenia posortowanych list wejściowych **L1** i **L2** w posortowaną listę wynikową:

```
merge ([], L, L) :- ! .
merge (L, [], L) .
merge ([X|T1], [Y|T2], [X|T3]) :-
    X<Y, !,
    merge (T1, [Y|T2], T3) .
merge (L1, [Y|T2], [Y|T3]) :-
    merge (L1, T2, T3) .
```

Efektywność programów prologowych

Zasadnicze aspekty efektywności:

- Brak zgodności między architekturą komputera a sposobem przetwarzania realizowanym przez mechanizm wnioskowania w Prologu, skutkiem czego szybciej napotykamy na ograniczenia czasowe lub pamięciowe
- Jednak deklaracyjny charakter programowania często skraca w stopniu znaczącym czas potrzebny na napisanie programu
- Prostsza implementacja algorytmów opartych na przetwarzaniu symbolicznym i strukturalnych formach reprezentacji danych
- Mniej efektywna w Prologu implementacja algorytmów przetwarzania numerycznego

Efektywność programów prologowych

Ogólne metody poprawy efektywności:

- Wybór, o ile to możliwe, kompilacji a nie interpretacji programu prologowego
- Zmiana interpretacji proceduralnej programu prologowego: szukanie lepszego porządku klauzul, innej kolejności podcelów, zastosowanie odcięć itp.
- Zmiana sposobu poszukiwania rozwiązania:
 - unikanie niepotrzebnych nawrotów,
 - unikanie analizy nadmiarowych alternatywnych ścieżek wnioskowania
- Dobór lepszych z punktu widzenia efektywności form reprezentacji danych
- Zastosowanie mechanizmów przechowywania wyników pośrednich

Efektywność programów prologowych

Przykład analizy efektywności programu Prologowego:

Problem kolorowania mapy

Każdemu z krajów trzeba przypisać jeden z czterech kolorów tak, aby żadne dwa sąsiadujące ze sobą kraje nie miały tego samego koloru. Istnieje twierdzenie, które gwarantuje, że zawsze jest to możliwe.

Opis mapy:

Predykat **ngb (Country, Neighbours)** np.:

ngb (andorra, [france, spain]) .

ngb (lithuania, [poland, russia, latvia, belarus]) .

ngb (latvia, [lithuania, belarus, russia, estonia]) .

...

Efektywność programów prologowych

Przykład analizy efektywności programu Prologowego:

Problem kolorowania mapy c.d.

Opis wyników:

Lista termów postaci **Country/Colour** np.:

[**albania/C1, andorra/C2, austria/C3, ...**].

gdzie **C1, C2, C3** to kolory, które trzeba przypisać krajom.

Rozwiązanie:

Predykat **colours (Country_colour_list)** jest prawdziwy, o ile lista **Country_colour_list** spełnia ograniczenia narzucone przez relację **ngb** i treść zadania (m.in. cztery dostępne kolory: **yellow, blue, red, green**).

Efektywność programów prologowych

Przykład analizy efektywności programu Prologowego:

Problem kolorowania mapy c.d.

Sformułowanie rozwiązania w Prologu:

```
colours ([]) .
```

```
colours ([Cn/C1|T]) :- colours (T) ,  
    member (C1, [yellow, red, green, blue]) ,  
    not (member (Cn1/C1, T) , neighbour (Cn, Cn1)) .
```

```
neighbour (Cn, Cn1) :-
```

```
    ngb (Cn, Nghbs) , member (Cn1, Nghbs) .
```

Efektywność programów prologowych

Przykład analizy efektywności programu Prologowego:

Problem kolorowania mapy c.d.

Pomocniczy predykat: `country(C) :- ngb(C, _)` .

Wywołanie :

?- `setof(Cn/Cl, country(Cn), CnClList),
colours(CnClList)` .

Przedstawione rozwiązanie jest bardzo nieefektywne, gdyż silnie zależy od kolejności krajów na liście `CnClList` , zaś ta jest alfabetyczna (`setof!`) i nie ma nic wspólnego z geograficznym położeniem krajów, co spowoduje dużą liczbę nawrotów w trakcie poszukiwania rozwiązania.

Efektywność programów prologowych

Przykład analizy efektywności programu Prologowego:

Problem kolorowania mapy c.d.

1-sza propozycja poprawy efektywności:

W czasie przypisywania kolorów, kraje powinny być analizowane w kolejności od kraju z największą liczbą sąsiadów do kraju z najmniejszą liczbą sąsiadów, liczba nawrotów będzie wtedy dużo mniejsza. Odpowiednią listę krajów można utworzyć ręcznie albo za pomocą dodatkowego predykatu sortującego.

Efektywność programów prologowych

Przykład analizy efektywności programu Prologowego:

Problem kolorowania mapy c.d.

2-ga propozycja:

porządkowanie zgodnie z sąsiedztwem

makelist(L) :-

collect([germany], [], L) .

collect([], Closed, Closed) .

collect([X|Open], Closed, L) :-

member(X, Closed), !,

collect(Open, Closed, L) .

collect([X|Open], Closed, L) :-

ngb(X, Nghbs) ,

conc(Nghbs, Open, Open1) ,

collect(Open1, [X|Closed], L) .

Predykat **makelist** rozpoczyna porządkowanie od zadanego z góry kraju i tworzy listę **Closed**.

Każdy kraj najpierw umieszczany jest na innej liście, nazwanej **Open**, i dopiero potem przenoszony na listę **Closed**. Przy przenoszeniu jego sąsiedzi dopisywani są do listy **Open**.

Efektywność programów prologowych

Przykład analizy efektywności programu Prologowego:

Problem kolorowania mapy c.d.

Wywołanie :

?- **makelist(CnList) ,**

bagof(Cn/Cl, member(Cn, CnList), CnCllist) ,

colours(CnCllist) .

Przedstawione rozwiązanie jest znacznie efektywniejsze od poprzedniego, gdyż kolejności krajów na liście **CnCllist** nie jest alfabetyczna, lecz zależy od geograficznego sąsiedztwa krajów, co powoduje wyraźny spadek liczby nawrotów w trakcie poszukiwania rozwiązania.

Efektywność programów prologowych

Poprawa efektywności poprzez zmianę struktury danych:

Modyfikacja operacji konkatencji

Dotychczasowa definicja:

```
conc([], L, L).  
conc([X|L1], L2, [X|L3]) :- conc(L1, L2, L3).
```

Nieefektywna w sytuacji, gdy pierwsza lista **L1** jest długa.

Zapytanie: ?- conc([a,b,c], [d,e], L).

prowadzi do następującej sekwencji wywłań:

```
conc([a,b,c], [d,e], L)  
  conc([b,c], [d,e], L')   gdzie: L = [a|L']  
    conc([c], [d,e], L'')  gdzie: L' = [b|L'']  
      conc([], [d,e], L''') gdzie: L'' = [c|L''']  
        True               gdzie: L''' = [d,e]
```

Program analizuje całą pierwszą listę, tak długo, aż nie dojdzie do końca i dopiero wtedy następuje faktyczne łączenie list.

Efektywność programów prologowych

Poprawa efektywności poprzez zmianę struktury danych:

Modyfikacja operacji konkatencji c.d.

Obserwacja:

Zamiast analizować pierwszą listę, lepiej „przeskoczyć” od razu na jej koniec i tam dołączyć drugą listę. W standardowej reprezentacji list problemem jest jednak znalezienie końca pierwszej listy.

W tym celu potrzebna nowa reprezentacja tzw. *listy różnicowe*:

Lista **L** będzie reprezentowana jako różnica list **L1-L2**, przy czym **L2** jest dowolną (najczęściej niepustą) końcówką listy **L1**.

Przykład starej i nowej reprezentacji list:

```
L= [a,b,c]           L1-L2 = [a,b,c]-[]  
L= [a,b,c]           L1-L2 = [a,b,c,d,e|T]-[d,e|T]  
L= [a,b,c]           L1-L2 = [a,b,c|T]-T
```

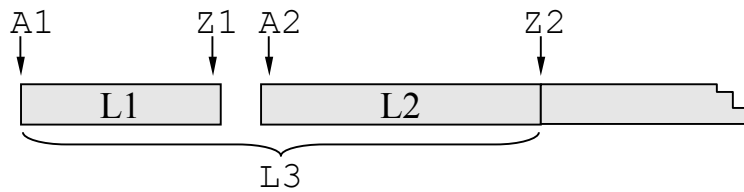
Lista pusta [] reprezentowana będzie teraz przez różnicę **L-L**.

Efektywność programów prologowych

Poprawa efektywności poprzez zmianę struktury danych:

Modyfikacja operacji konkatencji c.d.

Nowa definicja: `concat (A1-Z1 , Z1-Z2 , A1-Z2) .`



Lista **L1** reprezentowana jest przez różnicę **A1-Z1** .

Lista **L2** reprezentowana jest przez różnicę **A2-Z2** .

Wynik **L3** reprezentowany jest przez różnicę **A1-Z2**, o ile **Z1=A2**.

Efektywność programów prologowych

Poprawa efektywności poprzez zmianę struktury danych:

Modyfikacja operacji konkatencji c.d.

Zastosowanie nowej operacji:

Konkatenacja list **[a,b,c]** i **[d,e]**:

?- `concat ([a,b,c|T1]-T1, [d,e|T2]-T2, L) .`

T1= [d,e|T2]

L= [a,b,c,d,e|T2]-T2

Zastosowanie list różnicowych powoduje znaczny wzrost efektywności większości zdefiniowanych predykatów przetwarzania list. Nowe formy tych predykatów nie są jednak tak uniwersalne w zastosowaniu jak definicje pierwotne.

Efektywność programów prologowych

Wzrost efektywności poprzez zapamiętywanie wyników pośrednich

W trakcie przetwarzania niektóre cele spełniane są wielokrotnie. Prolog pozbawiony jest jednak mechanizmów wykrywania powtarzających się obliczeń.

Przykład

Obliczanie n-tego wyrazu ciągu Fibonacciego:

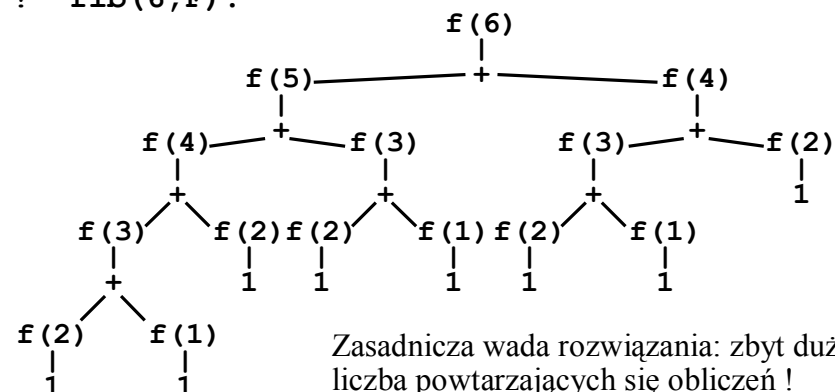
```
fib(1,1).           % pierwszy wyraz
fib(2,1).           % drugi wyraz
fib(N,F):-          % N-ty wyraz (N>2)
    N>2,
    N1 is N-1, fib(N1,F1),
    N2 is N-2, fib(N2,F2),
    F is F1+F2.     % suma dwóch poprzednich
```

Efektywność programów prologowych

Wzrost efektywności poprzez zapamiętywanie wyników pośrednich

Przykład realizacji zapytania

?- fib(6,F).



Efektywność programów prologowych

Wzrost efektywności poprzez zapamiętywanie wyników pośrednich

Przechowywanie pośrednich wyników obliczeń za pomocą predykatu systemowego **asserta** pozwala zredukować czas obliczeń kosztem wzrostu wymagań pamięciowych.

Zmodyfikowana wersja

```

fib2(1,1).           % pierwszy wyraz
fib2(2,1).           % drugi wyraz
fib2(N,F):-          % N-ty wyraz (N>2)
    N>2,
    N1 is N-1, fib2(N1,F1),
    N2 is N-2, fib2(N2,F2),
    F is F1+F2,      % suma dwóch poprzednich
    asserta(fib2(N,F)). % na początek pamięci!

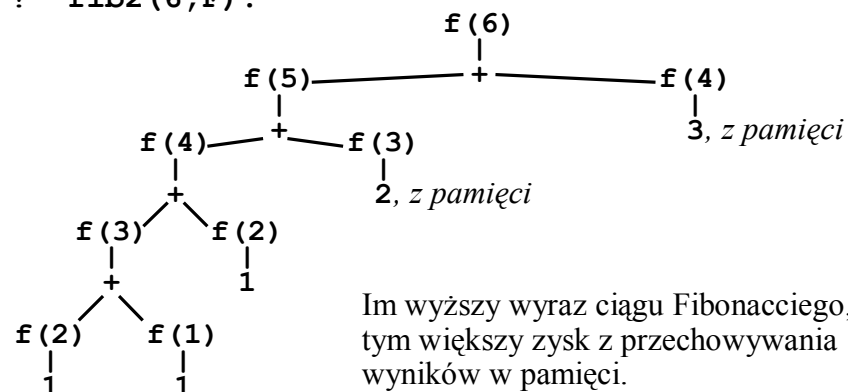
```

Efektywność programów prologowych

Wzrost efektywności poprzez zapamiętywanie wyników pośrednich

Przykład realizacji zapytania

?- fib2(6,F).



Im wyższy wyraz ciągu Fibonacciego, tym większy zysk z przechowywania wyników w pamięci.

Efektywność programów prologowych

Wzrost efektywności poprzez zapamiętywanie wyników pośrednich

Przechowywanie pośrednich wyników obliczeń za pomocą dodatkowego parametru (tzw. *akumulatora*) zmienia charakter obliczeń na "iteracyjne", co powoduje znaczny wzrost ich wydajności.

Zmodyfikowana wersja z akumulatorem

```
fib3(N,F):- forwardfib(2,N,1,1,F). % podcel
forwardfib(M,N,F1,F2,F2):- M >= N. % koniec
forwardfib(M,N,F1,F2,F):- % M-ty wyraz to F2
M < N, % N-tego wyrazu jeszcze nie ma
NextM is M+1,
NextF2 is F1+F2, % suma dwóch poprzednich
forwardfib(NextM,N,F2,NextF2,F). %
```

Efektywność programów prologowych

Podsumowanie

Proste sposoby poprawy efektywności:

- zmiana porządku klauzul, podcelów, zastosowanie odcięć itp.
- manipulowanie przebiegiem wnioskowania w celu unikania niepotrzebnych nawrotów i/lub niepotrzebnych (nadmiarowych) ścieżek wnioskowania

Zaawansowane sposoby poprawy efektywności:

- zmiana formy reprezentacji danych
- przechowywanie wyników pośrednich obliczeń
- opracowanie lepszych algorytmów