sowa WERSJA 4, pytania <= 2021

poprawne odpowiedzi są pogrubione



- 1. Mając na uwadze fakt, iż negacja w języku Prolog realizowana jest przez niepowodzenie należy dla faktów q(a,b). q(a,c). oraz reguły s(X,Y):- not(X=Y), q(Z,X), q(Z,Y). wybrać odpowiedź będącą rezultatem zapytania ?- s(P,R).:
 - False
 - P=_G327 R=_G417
 - P=b R=c; P=c R=b; False
 - P=a R=b; P=b R=c; P=a R=c; False
- 2. Elementy programu prologowego, które decydują o jego interpretacji proceduralnej to:
 - kolejność reguł w programie
 - sumaryczna liczba odcięć w regułach
 - kolejność warunków w regułach
 - umiejscowienie odcięć w regułach
 - sumaryczna liczba reguł w programie
- 3. Weryfikacja rodzaju termu odbywa się w języku Prolog za pomocą następujących metapredykatów systemowych:
 - name
 - functor
 - atom
 - setof
 - var
 - arg
 - atomic
- 4. Do rodziny predykatów, umożliwiających automatyczną generację (w postaci listy) wszystkich rozwiązań celu, uzyskiwanych w drodze nawrotów zaliczamy następujące metapredykaty systemowe:
 - repeat
 - bagof
 - forall
 - findall

	-	call
	_	assert
5.	Predy	katy użytkownika mogą być argumentami wywołania następujących metapredykatów systemowych:
	_	repeat
	_	bagof
	_	setof
	-	findall
	-	assert
	-	not
	-	call
6.	Które	z poniższych zapytań zakończą się spełnieniem celu :
	_	?- X=Z, Y=Z, X\==Y.
	-	?- X=Z, Y=Z, X==Y.
	-	?- X=a, Y=a, X\==Y.
	-	?- X=a, Y=a, X==Y.
	_	?\==
	_	?==_
	_	?- X=f(_), Y=f(_), X\==Y.
	_	?- X=f(_), Y=f(_), X==Y.
	_	?- f(a,_)\==f(a,_)
	-	?- f(a,_)==f(a,_)
7.	Nagłó	wek w klauzuli prologowej w sensie formalnym:
	-	może zawierać negację predykatu
	_	nie może zawierać negacji predykatu
	_	może zawierać operatory koniunkcji lub dysjunkcji
	_	nie może zawierać operatorów koniunkcji i dysjunkcji (nie może ani tego ani koniunkcji, ani dysjunkcji - niejasno sformułowana odpowiedź)
	_	nie może zawierać operatorów koniunkcji lub dysjunkcji
	_	może zawierać predykatu o arności 0
	-	nie może zawierać predykatu o arności 0
	-	może być pusty
	_	nie może być pusty

setof

8.	Odcięd	Odcięcie:	
	-	uniemożliwia spełnienie celów poprzedzających je w części warunkowej klauzuli w inny, alternatywny sposób	
	-	uniemożliwia analizę wszystkich pozostałych klauzul z tym samym nagłówkiem, które znajdują się w programie poniżej klauzuli, w której odcięcie wystąpiło	
	_	powoduje natychmiastowe spełnienie celu, który został dopasowany do nagłówka klauzuli je zawierającej	
	_	powoduje, że występujące za nim cele w części warunkowej klauzuli nie są analizowane	
9.		varzanie składowych złożonych struktur danych (reprezentowanych w języku Prolog za pomocą zdżonych termów) realizowane jest z wykorzystaniem następujących operatorów i metapredykatów owych:	
	_	call	
	_	atomic	
	_	assert	
	_	=	
	-	var	
	_	arg	
	_	setof	
	_	functor	
10.	 Do ewaluacji wartości wyrażenia będącego termem złożonym z funktorem arytmetycznym dochod: użyjemy operatora: 		
	_	is	
	_	<	
	_	=:=	
	_	>	
	_	=/=	
	_	=	
	_	=	
	-	==	
	-	>=	
	_	=<	

11. Mając na uwadze fakt iż negacja w języku Prolog realizowana jest przez niepowodzenie należy dla reguły postaci: s(X,Y):- not(X=Y), r(Z, X), r(Z, Y). oraz dwóch faktów: r(a, m). r(a, n). Wybrać odpowiedzi będące rezultatem zapytania: ?-s(P,R).

a) P=n R=n; False

b) P=n R=n; P=n, R=m; False

c) False

d) P=n R=m; P=m R=n; P=n R=m; P=n R=n; False

14. Jaki będzie rezultat wykonania operacji uzgodnienia

?- p(a,X,f(g(X))) = p(Z,f(Z),f(W)).

```
a) X = f(a), Z = a, W = X.
```

b)
$$X = f(a), Z = a, W = g(f(a)).$$

c) False.

d)
$$X = Z$$
, $Z = a$, $W = g(f)$.

17. Jaki będzie wynik wykonania zapytania:

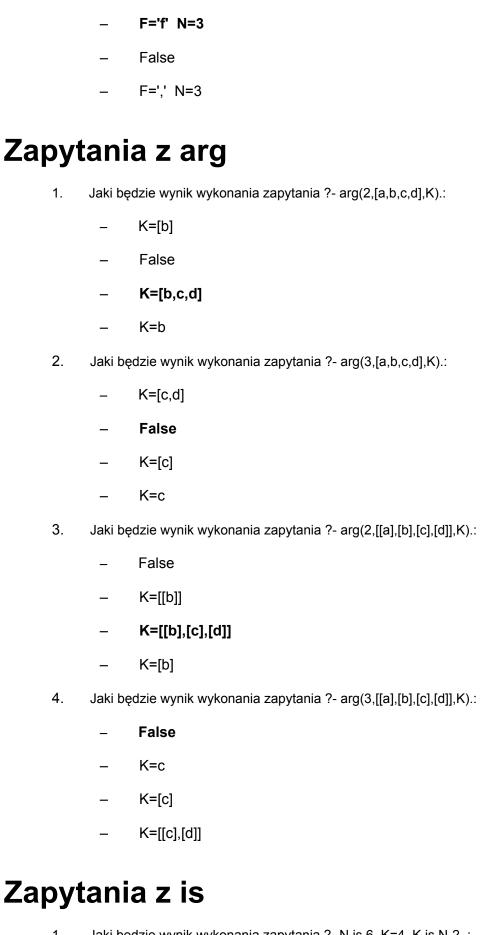
- a) X='.' Z=[b,c]
- b) X='|' Z=[[b,c]]
- c) X='.' Z=[[b,c]]
- d) X='|' Z=[b,c]
- 18. Do grupy predykatów dekompozycji wyrażeń języka Prolog zaliczamy następujące metapredykaty systemowe:
 - a) call
 - b) assert
 - c) arg
 - d) findall
- 19. Jaki będzie rezultat wykonania operacji uzgadniania:

?-
$$n(k,Y,g(h(Y)),h(Y))=n(W,p(W),g(X),h(p(W)))$$
.

- a) X=h(p(k)) W=k Y=X
- b) False
- c) X=h(k) W=k Y=h(p(k))
- d) X=h(p(k)) W=k Y=p(k)
- 8. Jaki będzie wynik wykonania zapytania ?- [a,[b,c]] =.. [_, X, Y]
 - a) X=[] Y=[a,[b,c]]
 - b) X=a Y=[[b,c]]
 - c) X=a Y=[b,c]
 - d) X=[a] Y=[b,c]

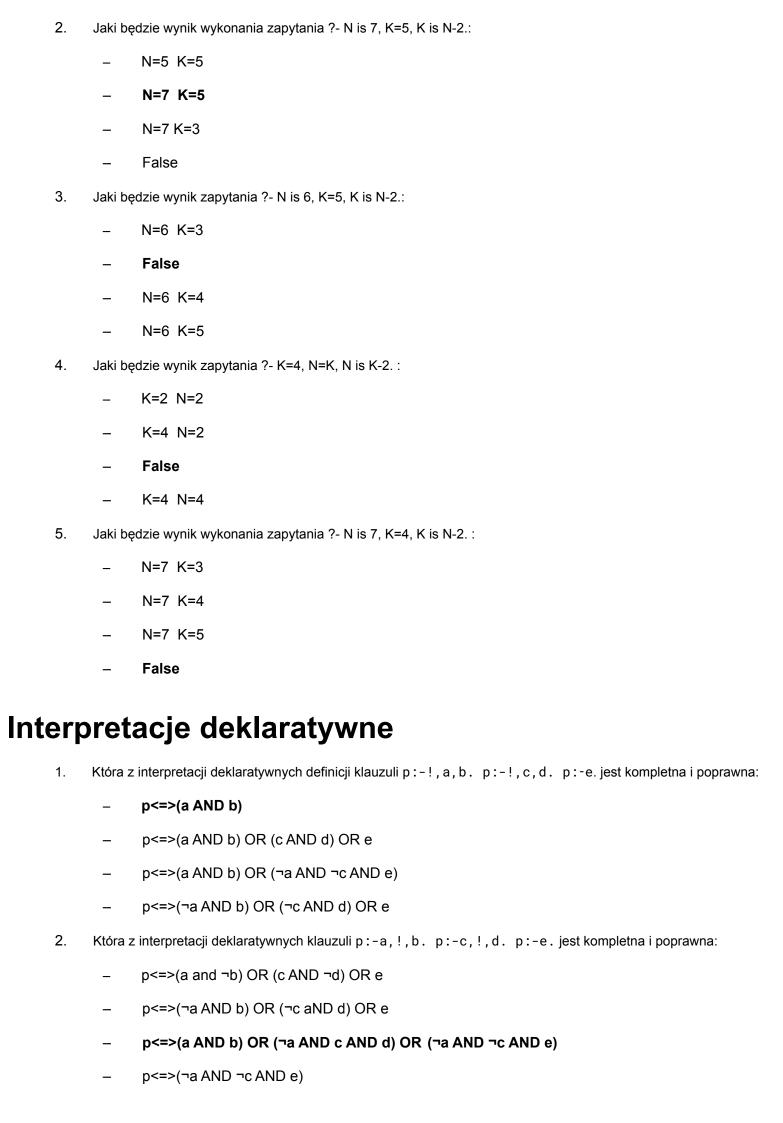
Functor w zapytaniach

- 1. Jaki będzie wynik zapytania: ?- functor(X,'.',2), arg(1,X,a), arg(2,X,[b]):
 - X=[a,b,[]]
 - X=[a,[b]]
 - X=[a,b]
 - X=[a|b]
- 2. Jaki będzie wynik wykonania zapytania ?- functor([A|[B|[C]]], F, N). :
 - F='.' N=2
 - F='|' N=3
 - F="," N=2
 - F='.' N=3
- 3. Jaki będzie wynik wykonania zapytania ?- functor(f(m,n,n),F, N).:
 - F='.' N=2



Jaki będzie wynik wykonania zapytania ?- N is 6, K=4, K is N-2. : 1.

- N=6 K=4
- N=4 K=2
- N=4 K=4
- False



- 3. Która z interpretacji deklaratywnych klauzuli p:-!,a,!,b,c. p:-d. jest kompletna i poprawna:
 - p<=>(¬a AND ¬b AND c) OR d
 - p<=>(a AND b AND c) OR (¬a AND d) OR (¬b AND d)
 - p<=>(a AND b AND c) OR (¬a AND ¬b AND d)
 - p<=>(a ANd b AND c)
- 4. Która z interpretacji deklaratywnych definicji klauzuli p:-a, !, b. p:-!, c, d. p:-e.
 - p<=>(a AND b) OR (¬a AND c AND d)
 - p<=>(¬a AND e)
 - p<=>(a AND ¬b) OR (¬c AND d) OR e
 - p<=>(¬a AND b) OR (c AND d) OR e
- 5. Która z interpretacji deklaratywnych klauzuli p:-a,!,b,!,c. p:-d. jest kompletna i poprawna:
 - p<=>(a AND b AND c) OR (¬a AND d)
 - p<=>(a AND b AND c) OR (¬a AND d) OR (¬b AND d)
 - p<=>(a AND ¬b AND ¬c) OR d
 - p<=>(a AND b AND c) OR (¬a AND ¬b AND d)
- 6. Która z interpretacji deklaratywnych klauzuli p:-!,a,b. p:-c,!,d. p:-e. jest kompletna i poprawna: (?)
 - p<=>(a AND b) OR (¬a AND c AND e)
 - p<=>(¬a AND b) OR (c ANd ¬d) OR e
 - p<=>(a AND b)
 - p<=>¬(a AND b) OR (c AND ¬d) OR e
- 7. Która z interpretacji deklaratywnych definicji klauzuli p:-!,a,b,!,c. p:-d. jest kompletna i poprawna:
 - p<=>(¬a AND b AND ¬c) OR d
 - p<=>(a AND b AND c) OR (¬a AND d) OR (¬c AND d)
 - p<=>(a AND b AND c)
 - p<=>(a AND b AND c) OR (¬a AND b AND ¬d)

Operatory

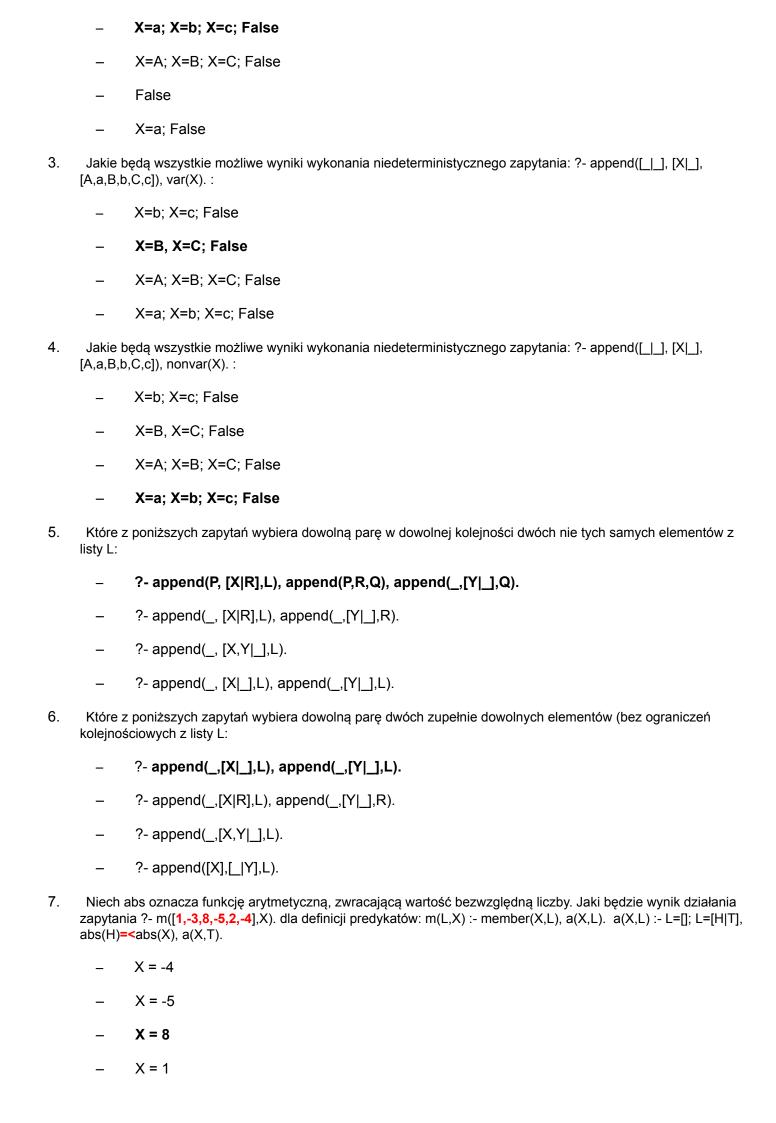
- Dla definicji operatorów op(100,xfy,#). oraz op(100,fy,@). wyrażenie a # @ b # c jest:
 - równoważne wyrażeniu: a # (@ b # c)
 - niepoprawne
 - równoważne wyrażeniu: a # ((@ b) # c)
 - równoważne wyrażeniu: a # @ (b # c)

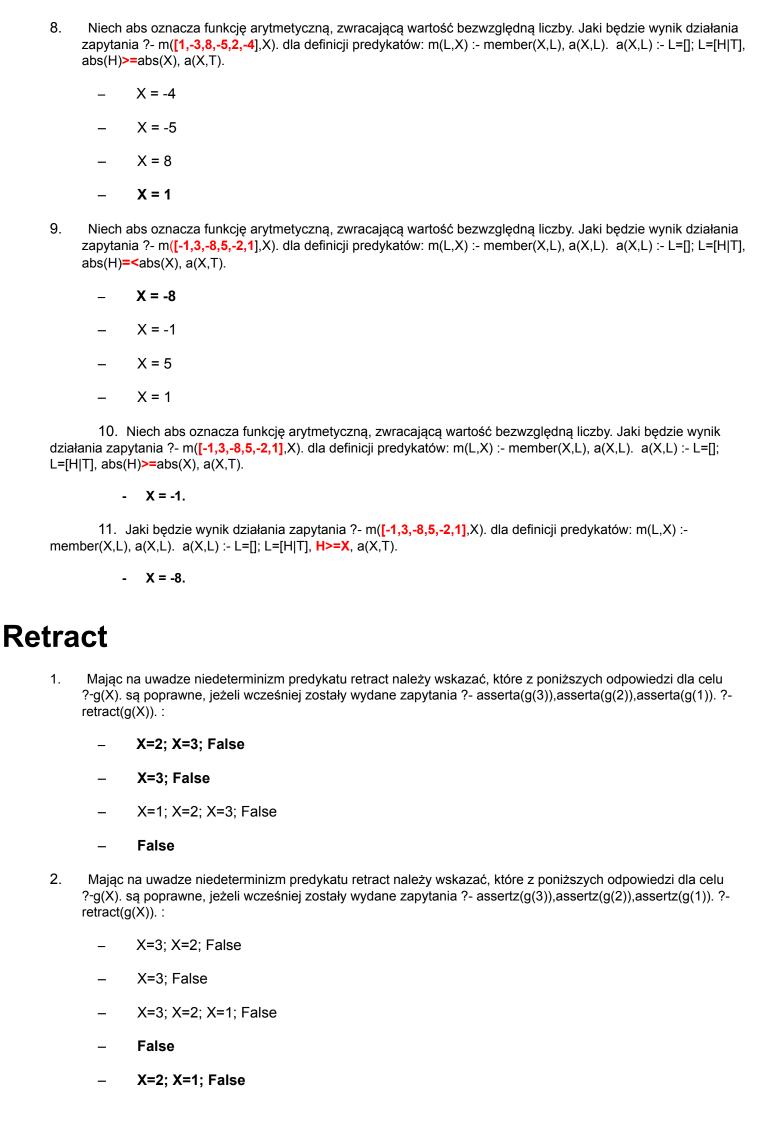
2. Dla definicji operatorów op(100, xfy, ^). oraz op(50, fy, ~). wyrażenie a ^ ~ b ^ c jest: niepoprawne równoważne wyrażeniu: a ^ ~ (b ^ c) równoważne wyrażeniu: a ^ ((~ b) ^ c) równoważne wyrażeniu: a ^ (~ b ^ c) 3. Dla definicji operatorów op(100, xfy, #). oraz op(50, xf, @). wyrażenie a # b @ # c jest" niepoprawne równoważne wyrażeniu: (a # b @) # c) równoważne wyrażeniu: a # ((b @) # c) równoważne wyrażeniu: (a # b) @ # c) Dla definicji operatorów op(100, xfy, ^). oraz op(100, fy, ~). wyrażenie a ^ ~ b ^ c jest: 4. niepoprawne równoważne wyrażeniu: a ^ ~ (b ^ c) równoważne wyrażeniu: a ^ ((~ b) ^ c) równoważne wyrażeniu: a ^ (~ b ^ c) 5. Dla definicji operatorów op(100,xfx,^). oraz op(50,xf,~). wyrażenie a ^ b ~ ^ c jest: a) równoważne wyrażeniu: (a ^ b) ~ ^ c b) równoważne wyrażeniu: a ^ ((b ~) ^ c) c) równoważne wyrażeniu: (a ^ b ~) ^ c d) niepoprawne 6. Dla definicji operatorów op (100, xfx, $^{\land}$). oraz op (100, fy, $^{\sim}$). Wyrażenie a $^{\land}$ b $^{\sim}$ b $^{\land}$ c jest: a) równoważne wyrażeniu: a^ (~b ^ c) b) równoważne wyrażeniu: a^ ((~ b) ^ c) c) równoważne wyrażeniu: a^ ~ (b ^ c) d) niepoprawne 7. Dla definicji operatorów op (100, xfy, #). oraz op (55, xf, \sim). wyrażenie a # b \sim # c jest: a) równoważne wyrażeniu (a # b) ~ # c b) równoważne wyrażeniu (a # b ~) # c c) równoważne wyrażeniu a # (b ~) # c d) niepoprawne member/append-var/nonvar 1. Jaki będą wszystkie możliwe wyniki wykonania niedeterministycznego zapytania: ?- member(X,[a,A,b,B,c,C]), var(X).: X=A; X=B; X=C; False X=a; False False X=a; X=b; X=c; False

Jakie będą wszystkie możliwe wyniki wykonania niedeterministycznego zapytania: ?- member(X,[a,A,b,B,c,C]),

2.

nonvar(X).:





X=1; False 3. Mając na uwadze niedeterminizm predykatu retract należy wskazać, które z poniższych odpowiedzi dla celu ?-g(X). są poprawne, jeżeli wcześniej zostały wydane zapytania ?- asserta(g(1)),asserta(g(2)),asserta(g(3)). ?retract(g(X)).: X=3; X=2; False X=3; False X=3; X=2; X=1; False **False** 4. Mając na uwadze niedeterminizm predykatu retract należy wskazać, które z poniższych odpowiedzi dla celu ?-g(X). są poprawne, jeżeli wcześniej zostały wydane zapytania ?- assertz(g(1)),assertz(g(2)),assertz(g(3)). ?retract(g(X)).: X=1; X=2; False X=1; False X=1; X=2; X=3; False **False** Zapytania atomic Które z poniższych zapytań języka Prolog zakończą się spełnieniem celu: ?- atomic("X"). ?- atomic('X'). ?- atomic(X). ?- atomic(_x_). ?- atomic(_ma). ?- atomic('ROK'). ?- atomic("kok").

Które z poniższych obiektów języka Prolog są stałymi:
 "kok"
 'ROK' (prawda)

?- atomic('_').

?- atomic(_).

?- atomic("_").

- _ _ma
- X
- 'x' (prawda)

"x"
x (prawda)
'_' (prawda)
'X' (prawda)
_
_
_
"_"

Typy danych

- 1. Stałe Symboliczne w języku Prolog
 - mają charakter globalnych obiektów języka
 - mają zasięg lokalny ograniczony wyłącznie do jednej reguły
 - mogą występować wyłącznie w zapytaniach albo w klauzulach, będących faktami
 - mają zasięg ograniczony wyłącznie do zbioru klauzul o tym samym nagłówku
- 2. Łańcuchy znakowe (ang. string) w języku Prolog:
 - mogą występować wyłącznie w zapytaniach albo klauzulach, będących faktami
 - wymagają użycia ograniczników w postaci znaków apostrofu
 - wymagają użycia ograniczników w postaci znaków cudzysłowu
 - mają zasięg lokalny ograniczony wyłącznie do jednej reguły
 - zaliczane są do atomów (inaczej: stałych atomowych)
 - wymagają wcześniejszej deklaracji i określenia zasięgu wartości
- 3. Identyfikator zmiennej w języku Prolog:
 - ma zasięg globalny
 - jest lokalny względem pojedynczej klauzuli
 - jest definiowany w momencie deklarowania dziedziny wartości zmiennej
 - jest lokalny względem zbioru klauzul o tym samym nagłówku
- 4. Wartości zmiennej w języku Prolog:
 - są lokalne względem jednej instancji klauzuli
 - mają charakter globalny
 - muszą być zgodne z zadeklarowanym wcześniej typem wartości
 - są ustalane w procesie unifikacji (uzgadniania)
- 5. Atomy w języku Prolog:
 - obejmują stałe symboliczne oraz łańcuchy znakowe

- mogą występować wyłącznie w zapytaniach albo w klauzulach będących faktami
- mają charakter globalnych obiektów języka
- mają zasięg lokalny ograniczony wyłącznie do jednej reguły
- wymagają wcześniejszej deklaracji i określenia zasięgu wartości

Agregujące

- 1. Jaki będzie wynik wykonania poniższego zapytania: ?- [X|Y]=[d,d,c,b,b,a], bagof(Z^X, member(Z,Y), W).:
 - W=[d^d,c^d,b^d,a^d]; False
 - W=[d^d]; W=[d^d]; W=[c^d]; W=[b^d]; W=[a^d]; False
 - W=[d^d,c^d,b^d,a^d]; False
 - W=[d^d]; W=[c^d]; W=[b^d]; W=[a^d]; False
- 2. Jaki będzie wynik wykonania poniższego zapytania:
- ?-[X|Y]=[d,d,c,b,b,a], setof(Z^X , member(Z,Y), W).:
 - W=[a^d]; W=[b^d]; W=[c^d]; W=[d^d]; False
 - W=[a^d, b^d, c^d, d^d]; False
 - W=[a^d]; W=[b^d]; W=[c^d]; W=[d^d]; W=[d^d]; False
 - W=[a^d, b^d, b^d, c^d, d^d, d^d]; False
- 3. Jaki będzie wynik wykonania poniższego zapytania: ?- [X|Y]=[a,b,c,d], bagof(X#Z, append(_, [Z|_], Y), W).:
 - W=[a#b, b#c, c#d]; False
 - W=[a#b]; W=[b#c]; W=[c#d]; False
 - W=[a#b]; W=[a#c]; W=[a#d]; False
 - W=[a#b]; False
- 4. Jaki będzie wynik wykonania poniższego zapytania: ?- [X|Y]=[a,b,c,d], bagof(X^Z, append(_, [Z|_], [X|Y]), W).
 - W=[a^b, a^c, a^d]; False
 - W=[a^b]; W=[a^c]; W=[a^d]; False
 - W=[a^a, a^b, a^c, a^d]; False
 - W=[a^a]; W=[a^b]; W=[a^c]; W=[a^d]; False
- 5. Jaki będzie wynik wykonania poniższego zapytania: ?- [X|Y]=[a,b,c,d], findall(X^Z, append(_, [Z,_|_], [X|Y]), W).
 - W=[a^b, c^d]
 - W=[a^a, a^b, a^c, a^d]
 - W=[a^b, a^c, a^d]
 - W=[a^a, a^b, a^c]

Nawroty z odcięciami

- 1. Dla następującego programu prologowego: p(N):-N=1; N=2,!; N=3,!., które z poniższych odpowiedzi są wszystkimi rozwiązaniami dla zapytania ?- p(X),!,p(Y). :
 - _ X=1 Y=1
 - X=1 Y=1; X=2 Y=2
 - X=1 Y=1; X=1 Y=2
 - X=1 Y=1; X=1 Y=2; X=1 Y=3
- 2. Dla następującego programu prologowego: p(1). p(2). p(3):-!., które z poniższych odpowiedzi są wszystkimi rozwiązaniami dla zapytania ?- p(X),!,p(Y). :
 - X=1 Y=1
 - X=1 Y=1; X=1 Y=2; X=1 Y=3
 - X=1 Y=1; X=1 Y=2
 - X=1 Y=1; X=1 Y=2; X=1 Y=3;
 X=2 Y=1; X=2 Y=2; X=2 Y=3;
 X=3 Y=1; X=3 Y=2; X=3 Y=3;
- 3. Dla następującego programu prologowego: p(1). p(2):-!. p(3):-!., które z poniższych odpowiedzi są wszystkimi rozwiązaniami dla zapytania ?- p(X),p(Y),!. :
 - X=1 Y=1; X=1 Y=2; X=2 Y=1; X=2 Y=2
 - X=1 Y=1; X=2 Y=2
 - X=1 Y=1
 - X=1 Y=1; X=1 Y=2; X=1 Y=3; X=2 Y=1; X=2 Y=2; X=2 Y=3; X=3 Y=1; X=3 Y=2; X=3 Y=3;
 - X=1 Y=1; X=1 Y=2; X=2 Y=1; X=2 Y=2
- 4. Dla następującego programu prologowego: p(N):-N=1; N=2; N=3, !. , które z poniższych odpowiedzi są wszystkimi rozwiązaniami dla zapytania ?- !, p(X), p(Y). :
 - X=1 Y=1
 - X=1 Y=1; X=1 Y=2; X=1 Y=3
 - X=1 Y=1; X=1 Y=2; X=1 Y=3; X=2 Y=1; X=2 Y=2; X=2 Y=3; X=3 Y=1; X=3 Y=2; X=3 Y=3;
 - X=1 Y=1; X=2 Y=2; X=3 Y=3
- 5. Dla następującego programu prologowego: p(N):-N=1; N=2, !; N=3, !. , które z poniższych odpowiedzi są wszystkimi rozwiązaniami dla zapytania ?- !, p(X), p(Y). :
 - X=1 Y=1
 - X=1 Y=1; X=2 Y=2
 - X=1 Y=1; X=1 Y=2; X=2 Y=1; X=2 Y=2
 - X=1 Y=1; X=1 Y=2; X=1 Y=3; X=2 Y=1; X=2 Y=2; X=2 Y=3; X=3 Y=1; X=3 Y=2; X=3 Y=3;
- 6. Dla następującego programu prologowego: p(1):-!. p(2):-!. p(3). ,które z poniższych odpowiedzi są wszystkimi rozwiązaniami zapytania ?- p(X),!,p(Y).:

- X=1 Y=1; X=2 Y=2
- X=1 Y=1
- X=1 Y=1; X=1 Y=2
- X=1 Y=1; X=1 Y=2; X=1 Y=3
- 7. Biorąc pod uwagę następujące definicje: smutny(X) :- not(szczęśliwy(X)). szczęśliwy(X) :- piękny(X), bogaty(król). bogaty(książe). piękny(książe). piękny(śnieżka).
 - ?- smutny(król). **true**/false
 - ?- smutny(śnieżka). true/false
 - ?- smutny(książe). true/false
 - ?- smutny(królowa). true/false
 - ?- smutny(Ktoś). true/false
 - ?- smutny(ktoś). true/false (mała litera)