

Imię i nazwisko: NIMFY Z CZARCIEGO JEZIORA

1. Zbadaj, czy następujące wnioskowanie przebiega wedle reguły niezawodnej: *Premiera wskazuje Prezydent lub Prezes. Jeśli Premiera wskazuje Prezydent, to nie robi tego Prezes. Stąd wniosek, że Prezes nie ma nic wspólnego z Prezydentem.*

Rozwiązanie. Znajdujemy zdania proste i budujemy schemat tego wnioskowania:

p — Premiera wskazuje Prezydent.

q — Premiera wskazuje Prezes.

r — Prezes nie ma nic wspólnego z Prezydentem.

$$\frac{p \vee q \quad p \rightarrow \neg q}{r}$$

Czy istnieje co najmniej jedno wartościowanie zmiennych zdaniowych przy którym obie przesłanki tej reguły są prawdziwe, a wniosek fałszywy? Wystarczy sprawdzić, czy formuły $p \vee q$ oraz $p \rightarrow \neg q$ mogą być prawdziwe przy jakimkolwiek wartościowaniu, przy którym r jest fałszywa:

p	q	$\neg q$	$p \vee q$	$p \rightarrow \neg q$
0	0	1	0	1
0	1	0	1	1
1	0	1	1	1
1	1	0	1	0

Widać więc, że przy wartościowaniach w_1 oraz w_2 takich, że:

$$Val(p, w_1) = 0, Val(q, w_1) = 1, Val(r, w_1) = 0$$

$$Val(p, w_2) = 1, Val(q, w_2) = 0, Val(r, w_2) = 0$$

przesłanki reguły są obie prawdziwe, a jej wniosek fałszywy. Reguła jest zawodna, jej wniosek **nie** wynika logicznie z przesłanek. Są też inne, śmiesznie krótkie rozwiązania tego zadania. Widzisz je?

2. Sprawdź, czy następujący zbiór formuł języka KRZ jest semantycznie niesprzeczny: $\{ p \rightarrow q, r \rightarrow s, \neg q \vee r, p \wedge \neg s \}$.

Rozwiązanie. Przypuśćmy, że istnieje wzz w takie, że wszystkie te formuły mają przy nim wartość 1. Wtedy:

- Skoro $Val(p \wedge \neg s, w) = 1$, to $Val(p, w) = 1$ oraz $Val(\neg s, w) = 1$, czyli $Val(s, w) = 0$.
- Skoro $Val(p \rightarrow q, w) = 1$ oraz $Val(p, w) = 1$, to $Val(q, w) = 1$.
- Skoro $Val(\neg q \vee r, w) = 1$ oraz $Val(\neg q, w) = 0$ (bo $Val(q, w) = 1$), to $Val(r, w) = 1$.
- Skoro $Val(r \rightarrow s, w) = 1$ oraz $Val(r, w) = 1$, to $Val(s, w) = 0$.
- Przypuszczenie, że istnieje wzz w takie, że wszystkie podane formuły mają przy nim wartość 1 doprowadziło zatem do konieczności uznania, że: $Val(s, w) = 1$ oraz $Val(s, w) = 0$. To jest niemożliwe, a więc nie istnieje wzz w takie, że wszystkie podane formuły mają przy nim wartość 1.
- Rozważany zbiór formuł jest więc semantycznie sprzeczny.

3. Sformułuj semantyczne twierdzenie o dedukcji nie wprost.

Twierdzenie o dedukcji nie wprost (wersja semantyczna).

Dla dowolnych $X \subseteq F_{KRZ}$, $\alpha \in F_{KRZ}$, $\beta \in F_{KRZ}$ zachodzą następujące równoważności:

- $X \cup \{\alpha\} \models_{krz} \{\beta, \neg\beta\}$ wtedy i tylko wtedy, gdy $X \models_{krz} \neg\alpha$.
- $X \cup \{\neg\alpha\} \models_{krz} \{\beta, \neg\beta\}$ wtedy i tylko wtedy, gdy $X \models_{krz} \alpha$.

Wymień znane ci obowiązki studenta:

Podstawowym obowiązkiem studenta jest: **uczyć się**. Jest to jednocześnie jego podstawowe prawo.

Imię i nazwisko: WAMPIRY Z DIABELSKIEJ GÓRY

1. Zbadaj, czy następujące wnioskowanie przebiega wedle reguły niezawodnej: *Premiera wskazuje Prezydent lub Prezes. Jeśli Premiera nie wskazuje Prezydent, to robi to Prezes. Stąd wniosek, że Prezes nie ma nic wspólnego z Prezydentem.*

Rozwiązanie. Znajdujemy zdania proste i budujemy schemat tego wnioskowania:

p — Premiera wskazuje Prezydent.

q — Premiera wskazuje Prezes.

r — Prezes nie ma nic wspólnego z Prezydentem.

$$\frac{p \vee q \quad \neg p \rightarrow q}{r}$$

Czy istnieje co najmniej jedno wartościowanie zmiennych zdaniowych przy którym obie przesłanki tej reguły są prawdziwe, a wniosek fałszywy? Wystarczy sprawdzić, czy formuły $p \vee q$ oraz $\neg p \rightarrow q$ mogą być prawdziwe przy jakimkolwiek wartościowaniu, przy którym r jest fałszywa:

p	q	$\neg p$	$p \vee q$	$\neg p \rightarrow q$
0	0	1	0	0
0	1	1	1	1
1	0	0	1	1
1	1	0	1	1

Widać więc, że przy wartościowaniach w_1, w_2 oraz w_3 takich, że:

$$Val(p, w_1) = 0, Val(q, w_1) = 1, Val(r, w_1) = 0$$

$$Val(p, w_2) = 1, Val(q, w_2) = 0, Val(r, w_2) = 0$$

$$Val(p, w_3) = 1, Val(q, w_3) = 1, Val(r, w_3) = 0$$

przesłanki reguły są obie prawdziwe, a jej wniosek fałszywy. Reguła jest zawodna, jej wniosek *nie* wynika logicznie z przesłanek. Są też inne, śmiesznie krótkie rozwiązania tego zadania. Widzisz je?

2. Sprawdź, czy następujący zbiór formuł języka KRZ jest semantycznie niesprzeczny: $\{ p \rightarrow \neg q, q \rightarrow \neg r, s \rightarrow q, s, p \vee r \}$.

Rozwiązanie. Przypuśćmy, że istnieje wzz w takie, że wszystkie te formuły mają przy nim wartość 1. Wtedy:

1. Skoro $Val(s \rightarrow q, w) = 1$ oraz $Val(s, w) = 1$, to $Val(q, w) = 1$.

2. Skoro $Val(q \rightarrow \neg r, w) = 1$ oraz $Val(q, w) = 1$, to $Val(\neg r, w) = 1$, czyli $Val(r, w) = 0$.

3. Skoro $Val(p \vee r, w) = 1$ oraz $Val(r, w) = 0$, to $Val(p, w) = 1$.

4. Skoro $Val(p \rightarrow \neg q, w) = 1$ oraz $Val(p, w) = 1$, to $Val(\neg q, w) = 1$, czyli $Val(q, w) = 0$.

5. Przypuszczenie, że istnieje wzz w takie, że wszystkie podane formuły mają przy nim wartość 1 doprowadziło zatem do konieczności uznania, że: $Val(q, w) = 1$ oraz $Val(q, w) = 0$. To jest niemożliwe, a więc nie istnieje wzz w takie, że wszystkie podane formuły mają przy nim wartość 1.

6. Rozważany zbiór formuł jest więc semantycznie sprzeczny.

3. Sformułuj semantyczne twierdzenie o dedukcji wprost.

Twierdzenie o dedukcji wprost (wersja semantyczna).

Dla dowolnych $X \subseteq F_{KRZ}$, $\alpha \in F_{KRZ}$, $\beta \in F_{KRZ}$ zachodzą następujące implikacje:

• Jeśli $X \cup \{\alpha\} \models_{krz} \beta$, to $X \models_{krz} \alpha \rightarrow \beta$.

• Jeśli $X \models_{krz} \alpha \rightarrow \beta$, to $X \cup \{\alpha\} \models_{krz} \beta$.

Wymień znane ci obowiązki studenta:

Podstawowym obowiązkiem studenta jest: **uczyć się**. Jest to jednocześnie jego podstawowe prawo.