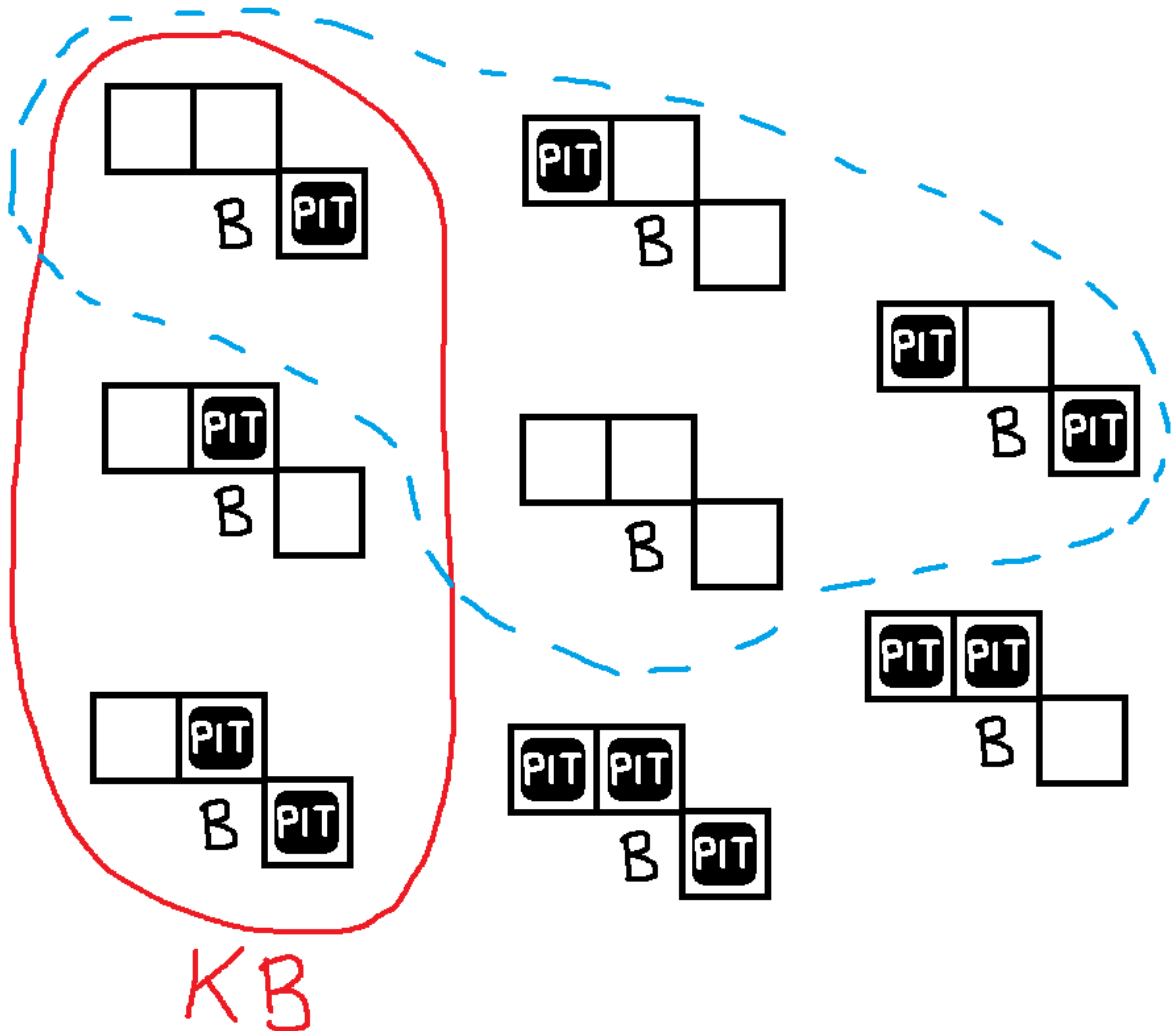


Lab 05

1. Rozważmy sytuację z Example 1. Proszę sprawdzić czy $KB \models \alpha_2$ gdzie α_2 reprezentuje $[2, 2]$ jest bezpieczne.

$\alpha_2 = [2, 2]$ jest bezpieczne.



2. Sprawdź, czy podane zdania są logicznie równoważne. $\neg(p \vee (\neg p \wedge q))$ i $\neg p \wedge \neg q$.

p	q	$\neg p$	$\neg q$	$\neg p \wedge \neg q$	$\neg p \wedge q$	$p \vee (\neg p \wedge q)$	$\neg(p \vee (\neg p \wedge q))$
0	0	1	1	1	0	0	1
0	1	1	0	0	1	1	0
1	0	0	1	0	0	1	0
1	1	0	0	0	0	1	0

Zdania $\neg(p \vee (\neg p \wedge q))$ oraz $\neg p \wedge \neg q$ mają takie same tabele prawd co sprawia, że oba zdania są równoważne logicznie.

3. Sprawdź, czy poniższe zdanie jest spełnialne. (i) $(p \Rightarrow q) \Rightarrow (\neg p \Rightarrow \neg q)$ (ii) $(p \Rightarrow q) \Rightarrow ((p \wedge r) \Rightarrow q)$

Aby sprawdzić, czy dane zdanie jest spełnialne, musimy zbadać, czy istnieje przypisanie wartości logicznych do zmiennych p , q i r , które sprawia, że zdanie jest prawdziwe.

(i) $(p \Rightarrow q) \Rightarrow (\neg p \Rightarrow \neg q)$

p	q	$\neg p$	$\neg q$	$p \Rightarrow q$	$\neg p \Rightarrow \neg q$	$(p \Rightarrow q) \Rightarrow (\neg p \Rightarrow \neg q)$
0	0	1	1	1	1	1
0	1	1	0	1	0	0
1	0	0	1	0	1	1
1	1	0	0	1	1	1

Wartości logiczne są prawdziwe dla wszystkich możliwych wartości p , q . Oznacza to że znadanie (i) jest spełnialne.

(ii) $(p \Rightarrow q) \Rightarrow ((p \wedge r) \Rightarrow q)$

p	q	r	$p \Rightarrow q$	$p \wedge r$	$((p \wedge r) \Rightarrow q)$	$(p \Rightarrow q) \Rightarrow ((p \wedge r) \Rightarrow q)$
0	0	0	1	0	1	1
0	0	1	1	0	1	1
0	1	0	1	0	1	1
0	1	1	1	0	1	1
1	0	0	0	0	1	1
1	0	1	0	1	0	1
1	1	0	1	0	1	1
1	1	1	1	1	1	1

Wartości logiczne są prawdziwe dla wszystkich możliwych wartości p , q i r . Oznacza to że znadanie (ii) jest spełnialne.

4. Używając tabeli prawdziwości sprawdź czy $(p \Rightarrow q) \models ((p \wedge r) \Rightarrow q)$.

p	q	r	$p \wedge r$	$p \Rightarrow q$	$((p \wedge r) \Rightarrow q)$
0	0	0	0	1	1
0	0	1	0	1	1
0	1	0	0	1	1
0	1	1	0	1	1
1	0	0	0	0	1
1	0	1	1	0	0
1	1	0	0	1	1
1	1	1	1	1	1

Dla przypadku $p = 1, q = 0$ i $r = 0$ zdanie $(p \wedge r) \Rightarrow q$ ma inną wartość niż zdanie $p \Rightarrow q$ w tym samym przypadku. Oznacza to, że zdanie $(p \Rightarrow q)$ nie jest zawsze konsekwencją zdania $((p \wedge r) \Rightarrow q)$

5. Używając tabeli prawdziwości znajdź CNF i DNF dla zdań w zadaniu 3.

(i) $(p \Rightarrow q) \Rightarrow (\neg p \Rightarrow \neg q)$

p	q	$\neg p$	$\neg q$	$p \Rightarrow q$	$\neg p \Rightarrow \neg q$	$(p \Rightarrow q) \Rightarrow (\neg p \Rightarrow \neg q)$
0	0	1	1	1	1	1
0	1	1	0	1	0	0
1	0	0	1	0	1	1
1	1	0	0	1	1	1

DNF: $(\neg p \wedge \neg q) \vee (p \wedge \neg q) \vee (p \wedge q)$

CNF: $p \vee \neg q$

(ii) $(p \Rightarrow q) \Rightarrow ((p \wedge r) \Rightarrow q)$

p	q	r	$p \Rightarrow q$	$p \wedge r$	$((p \wedge r) \Rightarrow q)$	$(p \Rightarrow q) \Rightarrow ((p \wedge r) \Rightarrow q)$
0	0	0	1	0	1	1
0	0	1	1	0	1	1
0	1	0	1	0	1	1
0	1	1	1	0	1	1
1	0	0	0	0	1	1
1	0	1	0	1	0	1
1	1	0	1	0	1	1
1	1	1	1	1	1	1

CNF: nie istnieje

DNF: $(\neg p \wedge \neg q \wedge \neg r) \vee (\neg p \wedge \neg q \wedge r) \vee (\neg p \wedge q \wedge \neg r) \vee (\neg p \wedge q \wedge r) \vee (p \wedge \neg q \wedge \neg r) \vee (p \wedge \neg q \wedge r) \vee (p \wedge q \wedge \neg r) \vee (p \wedge q \wedge r)$