МАТЕМАТИЧЕСКА ЛОГИКА

Съждително смятане

- **Съждение** е всяка мисъл (разказно изречение), която е вярна или невярна.
- **Съждителна константа** вярно съждение (истина **T**) или невярно (лъжа **F**)

Пример: Кои от следните изречения са съждения?

о Пловдив е град в България. – съждение, което е истина

о Испания е река в България. – съждение, което е лъжа

о Кога ще ядем? – не е съждение

o 3 + 3 = 8 — съждение, което е лъжа

 $x + 6 \neq 9$ — не е съждение

о Прочетете този текст внимателно! – не е съждение

Операции върху съждения:

- **Конюнкция** на две съждения $P \wedge Q$ се нарича съждението "P u Q", което е вярно тогава и само когато са верни едновременно и двете съждения.
- Дизюнкция на две съждения $P \vee Q$ се нарича съждението "P или Q", което е вярно, тогава и само тогава когато поне едно от двете дадени съждения е вярно.
- Импликация на две съждения P→ Q се нарича съждението "Ако P то Q", което е невярно съждение тогава и само тогава, когато съждението P е вярно и съждението Q е невярно. Ще наричаме P хипотеза, а Q заключение.
- **Логическо отрицание** на съждението P се нарича съждението, което се получава по правилото "*Не е вярно, че P*" и ще означаваме с ¬P и ще казваме, че ¬P е вярно, когато P е невярно и обратно. (възможни означения ¬P, ¬P или !P)
- Двойна импликация на съжденията (Еквиваленция) $P \leftrightarrow Q$ се нарича съждението "P тогава и само тогава, когато двете съждения имат еднакви верностни стойности.

Таблица от верностни стойности

| P | Q | $P \vee Q$ | P∧Q | $P \rightarrow Q$ | $P \leftrightarrow Q$ | ¬P | $\neg Q$ |
|---|---|------------|-----|-------------------|-----------------------|----|----------|
| T | T | T | T | T | T | F | F |
| T | F | T | F | F | F | F | T |
| F | T | T | F | T | F | T | F |
| F | F | F | F | T | T | T | T |

Приоритет при изчисляване на логически изрази:

- Скоби ()
- Отрицание ¬
- Конюнкция Л
- Дизюнкция V
- Импликация →
- Двойна импликация ↔

Задачи:

Задача 1. Нека P, Q и R са следните съждения:

Р: "4 е по-малко от 7."

Q: "13 е просто число."

R:" Париж е столицата на Франция."

Образувайте следните съждения:

1. ¬ R

- 2. $P \vee Q$
- $3.P \rightarrow (Q \land R)$

- 4. $\neg P \lor \neg O$
- 5. $\neg (P \land O)$ 6. $(P \rightarrow O) \lor (O \rightarrow R)$

Задача 2. Нека P, Q и R са следните съждения:

Р: "Ще си довърша задачите по Дискретна математика."

Q: "Ще отида на плаж."

R: "Днес е слънчево."

S: "Утре ще вали."

Напишете логически изрази, съответстващи на следните изречения. Използвайте логическите съюзи \neg , \lor , \land , \rightarrow , \leftrightarrow .

- 1. Ще си довърша задачите по Дискретна математика и ще отида на плаж.
- 2. Ако днес е слънчево, то утре ще вали.
- 3. Ще отида на плаж тогава и само тогава, когато си довърша задачите по дискретна математика.
- 4. Утре няма да вали, но няма да отида на плаж и ще си довърша задачите по дискретна математика.

Задача 3. Конструирайте верностна таблица за всяко от следните твърдения:

- 1. $\neg (P \lor \neg Q) \rightarrow \neg P$
- 2. $Q \leftrightarrow (\neg P \lor \neg Q)$

3. $(P \land Q) \rightarrow R$

- 4. $((P \rightarrow Q) \lor (Q \rightarrow R)) \land \neg R$
- 5. $((P \rightarrow Q) \land (Q \rightarrow R)) \rightarrow (P \rightarrow R)$

Тавтология и еквивалентност. Логическо следствие

- *Тавтология*: Всяко съждение, което е винаги вярно, независимо от верностните стойности на съставляващите го съждения.
- *Противоречие:* Съждение, което е винаги невярно.

 Можем лесно да ги разпознаем, ако във верностната таблица получим само Т(тавтология) или само F(противоречие).
- **Еквивалентност**: Нека S₁ и S₂ са две съждения. Казваме, че те са **еквивалентни**, когато двете колони във верностната таблица, в които те получават стойностите си са еднакви.
- <u>Логически следствия:</u> Нека S1 и S2 са съставни съждения. Казваме, че S2 следва от S1, т.е. S1 ⇒ S2, ако за всяко разпределение на верностните стойности на съждителните променливи в S1 и S2, от верността на S1 следва верността на S2.

Задача 4. Проверете дали следните твърдения са тавтологии:

- 1. P ∨¬P
- 2. $(P \land (P \rightarrow Q)) \rightarrow Q$
- 3. $\neg P \rightarrow (P \rightarrow Q)$
- 4. $(P \rightarrow Q) \leftrightarrow (Q \lor \neg P)$
- 5. $(P \land Q) \rightarrow (P \lor \neg R)$

Задача 5. Проверете дали следните съждения са еквиваленции:

- 1. ¬ (P ∨ Q) и ¬P ∧ ¬Q закон на Де Морган
- 2. $P \land (Q \lor R)$ и $(P \land Q) \lor (P \land R)$ дистрибутивен закон
- 3. $\neg (P \rightarrow Q)$ и $\neg P \land Q$ закон за отрицание на импликацията
- 4. $\neg (P \leftrightarrow Q)$ и $P \leftrightarrow \neg Q$
- 5. $\neg P \rightarrow (Q \rightarrow R)$ и $Q \rightarrow (P \lor R)$

Задача 6. Проверете дали логическите следствия са верни:

- 1. $(P \lor Q) \land (P \to Q)$ и Q
- 2. $(P \land Q) \rightarrow R$ и $(P \rightarrow R) \land (Q \rightarrow R)$
- 3. $(P \rightarrow R) \lor (Q \rightarrow R) \lor (P \land Q) \rightarrow R$
- 4. $\neg P \leftrightarrow Q$ и $P \leftrightarrow \neg Q$
- 5. $(P \land Q) \rightarrow (P \lor Q)$ и Т

Предикатна логика

• <u>Предикат</u>: Твърдение, чиято истинност зависи от стойността на променливата като например: H(x) = "x е човек"; M(x,y) = "x е родител на y"; $Q(x) = "x + 2 = x^2$ ". Пример: Нека P(x) = "x + 3 > 7". Тогава:

$$P(-3) = F$$

$$P(5) = T$$

$$P(5) \wedge \neg P(0) = T$$

- $P(5) \land P(y)$ не може да се определи
 - Квантор за съществуване на P(x) е твърдението "Съществува елемент x, такъв че P(x)". Означение ∃х:P(x). Променливата x е квантова променлива, а съществуването на x се означава с ∃x.
 - <u>Универсален квантор</u> на P(x) е твърдението "P(x) за всички стойности на х". Означение $\forall x : P(x)$, което се чете: "За всяко х P(x)"

| | Истина (Т) | Лъжа (F) | | |
|--------------------|--|--------------------------------------|--|--|
| $\forall x: P(x)$ | P(x) е истина за всяка стойност на x | Има x , за което $P(x)$ е лъжа | | |
| $\exists x : P(x)$ | Има x , за което $P(x)$ е истина | P(x) е лъжа за всяка стойност на x | | |

Закон на ДеМорган за кванторите

| Отринацио | Еквивалентно | Истина (Т) на | Льжа (F) | |
|-----------------------|-----------------------|----------------------------------|------------------------------------|--|
| Отрицание | твърдение | отрицанието | на отрицанието | |
| $\neg \exists x P(x)$ | $\forall x \neg P(x)$ | Р(х) е лъжа за всяка | Има x , за което $P(x)$ е истина | |
| | | стойност на х | | |
| $\neg \forall x P(x)$ | $\exists x \neg P(x)$ | Има x , за което $P(x)$ е лъжа | Р(х) е истина за всяка | |
| | | | стойност на х | |

Задачи:

Задача 1. Какво означават следните математически записи?

1.
$$\forall x: \forall y: \forall z: (x(y+z) = xy + xz)$$

2.
$$\exists z : (\forall x : x + z = x) \land (\forall x : \exists y : x + y = z)$$

Задача 2. Определете верността на твърденията:

a)
$$\forall x: x^2 + x + 2 > 0$$
;

6)
$$\exists x: x^2 + x + 2 = 0$$
:

B)
$$\forall x: x^2 + x + 2 = 0$$
:

$$\Gamma$$
) $\neg \exists x : x^2 + x + 2 = 0$.

Задача 3. Какви са отрицанията на следните твърдения $\forall x: x^2 > x + 5$ и $\exists x: x^2 + x = 5$.

Задача 4. Верни ли са твърденията:

- 1. Всички прости числа са нечетни
- 2. Всяко число, което се дели на 6 се дели и на 2.
- 3. Съществува правоъгълник, на който диагоналите не са равни.

Изкажете отрицанията им.

Задача 5. Запишете твърденията: "Някои студенти от този курс са посетили лекция по Дискретна математика" и "Всеки студент от този клас е посетил лекция по Информатика или по Дискретна математика" на езика на предикатната логика.

Задача 6. Запишете на езика на предикатната логика отрицанията на следните твърдения: "Има студенти отличници" и "Всички студенти решават допълнителни задачи".

Задача 7. Запишете на езика на предикатната логика следните твърдения:

А:,,Лъвовете са свирени"

В: "Някои лъвове не пият кафе"

С: "Някои свирепи създания не пият кафе"

Допълнителни задачи:

Задача 1. Проверете дали следните твърдения са тавтологии:

- 1. $P \rightarrow (P \lor Q)$
- 2. $(P \leftrightarrow Q) \leftrightarrow ((P \rightarrow Q) \land (Q \rightarrow P))$
- 3. $(\neg P \land (P \lor Q)) \rightarrow Q$
- 4. $((P \rightarrow Q) \land (Q \rightarrow R)) \rightarrow (P \rightarrow R)$
- 5. $(P \land (P \rightarrow O)) \rightarrow O$
- 6. $((P \lor Q) \land (P \rightarrow R) \land (Q \rightarrow R)] \rightarrow R$

Задача 2. Конструирайте верностна таблица за всяко от следните твърдения:

- 1. $(P \lor Q) \to (P \land Q)$
- 2. $\neg P \land (Q \rightarrow P)$. Какво можете да заключите за P и Q, ако твърдението е истина?

Задача 3. Проверете дали следните твърдения са логически еквиваленции, "Няма да вали дъжд или сняг" и "Няма да вали дъжд и няма да вали сняг":

Задача 4. Проверете дали следните твърдения са логически еквиваленции

1.
$$(P \lor Q) \to R \lor (P \to R) \lor (Q \to P)$$
 2. $\neg (P \to Q) \lor P \land \neg Q$

<u>Задача 5.</u> Определете верността на всяко от следните твърдения в множеството на целите числа, ако P(x): $x^2 - 1 > 2x$.

a)
$$P(0)$$

$$_{\rm I}$$
) $\forall x P(x)$

e)
$$\neg \exists x P(x)$$

B)
$$P(-2)$$

$$\mathbf{x}$$
) $\exists x \neg P(x)$

$$\Gamma$$
) $\exists x P(x)$

$$\exists x \neg P(x)$$

Задача 6. Нека $C(x) = "x \ e$ комик" и $F(x) = "x \ e$ забавен" приложени за всички хора. Изразете следните твърдения на български език:

1.
$$\forall x (C(x) \rightarrow F(x))$$

2.
$$\forall x (C(x) \land F(x))$$

3.
$$\exists x (C(x) \rightarrow F(x))$$

4.
$$\exists x (C(x) \land F(x))$$

Задача 7. Запишете на езика на предикатната логика следните твърдения:

А:,,Всички синигери пеят добре"

В: "Големите птици не живеят в хралупи"

С: "Птиците, които не живеят хралупи, не пеят добре"

D: "Синигерите са малки"

Упътване: Използвайте предикатите:

$$P(x) = "x$$
 е синигер"

$$Q(x) = "x$$
 е голям"

$$R(x) = "x$$
 живее в хралупа"

$$S(x) = "x$$
 пее добре"