

Introducere in

Logica computațională

Ruxandra Stoean

ruxandra.stoean@inf.ucv.ro

<http://inf.ucv.ro/~rstoean>

Informatii generale

- Pagina web a cursului
 - <http://inf.ucv.ro/~rstoean/courses/lc/>
- Nota finala
 - 50% nota laborator
 - 50% nota examen scris (in sesiune)
 - Sanse aditionale - rezolvarea altor exercitii/proiecte/programe cerute in cadrul cursului
 - Se obtin **puncte** care se aduna la nota examen scris sau chiar la cea finala, dupa caz

Informatii generale

- **Predarea cuprinde**
 - Prezentare powerpoint: definitii, teoreme, exemple
 - Tabla: rezolvari exercitii, explicatii
- **Responsabilitatea studentilor**
 - Sa noteze rezolvari, sa puna intrebari, sa rezolve exercitii – mai ales pentru puncte ☺ - sa verifice actualizările pe pagina web.

Bibliografie

- Kenneth H. Rosen, *Discrete Mathematics and Its Applications*, 6th edition, McGraw-Hill, 2007
- S. Russell, P. Norvig, *Artificial Intelligence. A Modern Approach*, 3rd Edition, Prentice Hall, 2010.
- Patrick J. Hurley, *A Concise Introduction to Logic (7th Edition)*, Wadsworth Publishing, 2000.
- P.D. Magnus, *forallx. An Introduction to Formal Logic*,
<http://www.fecundity.com/codex forallx.pdf>.
- Holly P. Hirst, Jerry L. Hirst, *A Primer for Logic and Proof*,
<http://www.mathsci.appstate.edu/~jlh/primer/hirst.pdf>

Cuprinsul cursului

1. Introducere
2. Logica propozitiilor
3. Echivalente propozitionale
4. Logica predicatelor
5. Reguli de inferenta
6. Demonstratii – metode si strategii

Logica... ajuta? Puzzle-uri

Cinstitul si mincinosul

Cinstitul spune mereu adevarul

Mincinosul minte tot timpul

Intalnesti doua persoane A si B

A spune: "B este cinstit"

B spune: "Unul din noi este cinstit, celalalt este mincinos."

- **Intrebare: Ce sunt A si B?**

Logica... ajuta? Puzzle-uri

- Un detectiv are 4 martori la o crima.
 - Daca majordomul spune adevarul atunci si bucatarul spune adevarul
 - Bucatarul si gradinarul nu pot spune concomitent adevarul
 - Gradinarul si mesterul nu pot minti concomitent
 - Daca mesterul spune adevarul atunci bucatarul minte
- Poate detectivul spune cine spune adevarul si cine minte?

Ce este logica?

- Logica computationala
 - O unealta ce ofera inteleseuri precise pentru afirmatii matematice
 - Baza rationamentului matematic si al celui automat
 - Contine un limbaj formal clar cu notatii precise
 - O metodologie de rationament obiectiv despre adevar si fals
- Aplicatii (din informatica)
 - Design-ul circuitelor de calculatoare
 - Inteligenta artificiala
 - Limbaje de programare
 - Verificarea corectitudinii programelor etc

Logica propozitiilor

- **Def1:** O *propozitie* este o afirmatie **declarativa** care este adevarata (A) sau falsa (F), **nu** ambele simultan.
- **Ex1:** propozitii
 1. Bucuresti este capitala Romaniei
 2. Shanghai este capitala Chinei
 3. $2 + 3 = 5$
 4. $2 + 6 = 7$
- **Ex2:** nu sunt propozitii
 - Cati studenti sunt in sala? (intrebare)
 - Va rog sa faceti liniste. (comanda)
 - Ce liniste este in sala! (exclamatie)
 - $X + 2 = 5$ (ar putea fi si A, si F)

Exercitiu

- **Exc1:** propozitii sau nu?
 1. Sunteti la cursul de logica computationala.
 2. Exista viata pe Marte.
 3. $2 + 3$.
 4. Daca $x = 3$ atunci $x + 2 = 7$.
 5. In sala sunt numai studenti interesati de acest curs.

Logica propozitiilor

- **Def2:** O *variabila propozitională* este o variabilă peste domeniul {A, F} care reprezintă o propozitie. Notări: p, q, r, p₁, p₂, ...
- **Def3:** *Valoarea de adevar* a unei propozitii este adevarat (A), dacă este adevarată și fals (F), dacă este falsă.
- **Def4:** Prin combinarea de propozitii cu ajutorul *operatorilor logici* se obțin *propozitii compuse*.
- Partea de logica propozitiilor a fost sistematic construită de către filozoful grec Aristotel în urma cu peste 2300 de ani.

Operatori logici (conective logice)

- Cei mai intalniti operatori logici

Operator	Notatie	Semn
Negatia	NOT	\neg
Conjunctia	AND	\wedge
Disjunctia	OR	\vee
Sau exclusiv	XOR	\oplus
Implicatia	IMPLICA	\rightarrow
Echivalenta	IFF	\leftrightarrow

- Negatia este singurul operator unar, toti ceilalți sunt binari.

Operatorul de negatie

- **Def5:** Fie p o propozitie. *Negatia unei propozitii p* , notata prin $\neg p$, reprezinta afirmatia
 - “Nu se intampla p ” sau “ p este fals”
- Propozitia $\neg p$ se citeste “not p ”, iar valoarea ei de adevar este opusul valorii de adevar a lui p .
- **Ex3:**
 - p = “Azi e vineri”
 - $\neg p$ = “Nu este cazul ca azi e vineri” sau “Azi nu e vineri”

Tabela de adevar pentru negatie	
p	$\neg p$
A	F
F	A

Conjunctia

- **Def6:** Fie p si q propozitii. *Conjunctia dintre p si q* , notata $p \wedge q$, este propozitia “ p si q ”. Ea este adevarata cand p si q sunt ambele adevarate si falsa altfel.

- **Ex4:**

- p = “Azi e marti.”
- q = “Azi ploua.”
- $p \wedge q$ = “Azi e marti si azi ploua.”
 - Propozitia este adevarata intr-o zi de marti ploioasa si este falsa in orice zi daca nu e marti si in orice zi de marti in care nu ploua.

Tabela de adevar pentru conjunctie

p	q	$p \wedge q$
A	A	A
A	F	F
F	A	F
F	F	F

Disjunctia

- **Def7:** Fie p si q propozitii. *Disjunctia dintre p si q* , notata $p \vee q$, este propozitia “ p sau q ”. Ea este falsa cand ambele p si q sunt false si adevarata altfel.

- Disjunctia se mai numeste si **sau inclusiv**.

- **Ex5:**

- p = “Azi e marti.”
- q = “Azi ploua.”
- $p \vee q$ = “Azi e marti sau azi ploua.”
- Adevarata in orice zi de marti si in orice zi in care ploua si falsa daca nu este nici marti si nici nu ploua.

Tabela de adevar pentru disjunctie		
p	q	$p \vee q$
A	A	A
A	F	A
F	A	A
F	F	F

Sau exclusiv

- **Def8:** Fie p și q propozitii. *Sau exclusiv între p și q* , notat $p \oplus q$, este propozitia care este adevarata cand numai una din cele doua este adevarata, si falsa altfel.

- **Ex6:**

- p = "Voi lua examenul la logica computationala."
- q = "Voi pica examenul la logica computationala."
- $p \oplus q$ = "Voi lua sau voi pica examenul la LC."

Tabela de adevar pentru
sau exclusiv

p	q	$p \oplus q$
A	A	F
A	F	A
F	A	A
F	F	F

Sau inclusiv/exclusiv

- **Ex7: sau inclusiv** (merg si ambele!)
 - O parola trebuie sa aiba cel putin 2 cifre sau sa aiba cel putin 8 caractere lungime.
 - Experienta in Java sau in C++ este necesara.
- **sau exclusiv** (doar una din cele doua!)
 - Garantia masinii este pana la 2 ani sau pana la 100 000 km parcursi.
 - Se poate plati cu lei sau cu euro.
- Limbajul natural poate fi ambiguu
 - Maine poate fi insorit **sau** partial noros.

Implicatia

- **Def9:** Fie p si q propozitii. *Implicita dintre p si q* , notat $p \rightarrow q$, este propozitia “*daca p , atunci q* ”. (p = ipoteza, q = concluzia)

- Se mai citeste:

- “daca p , q ”, “ p este **suficient** pentru q ”, “ q daca p ”,
- “ q cand p ”, “ q reiese din p ”, “ p implica q ”,
- “ q este **necesar** pentru p ”, “ p numai daca q ”.

- **Ex8:**

- p = “eu sunt ales”
- q = “eu voi micsora taxele”
- $p \rightarrow q$ = “daca sunt ales, voi micsora taxele.”

Tabela de adevar pentru implicatie		
p	q	$p \rightarrow q$
A	A	A
A	F	F
F	A	A
F	F	A

Implicatia

- Implicatia trebuie privita ca un **contract** sau o **obligatie**.
- **Ex8** (cont):
 - $p = \text{"eu sunt ales"}, q = \text{"eu voi micsora taxele"}$
 - $p \rightarrow q = \text{"daca sunt ales, voi micsora taxele."}$
- Doar daca sunt ales (p adevarat) si nu micsorez taxele (q - fals), votantii se simt inselati. $p \rightarrow q$ este fals.
- Are aceleasi valori de adevar ca si $\neg p \vee q$.
- **Exc2:**
 - Daca studentul rezolva subiectele 100%, va lua nota 10.
 - Care este p , care q si cand este $p \rightarrow q$ fals?

Implicatia

- Limbajul propositional este unul artificial – doar facem paralele cu cel natural pentru a-l intelege pe primul mai usor.
- **Ex9:**
 - Daca azi e miercuri, atunci $1 + 1 = 3$. (A sau F)
 - Daca azi e miercuri, atunci $1 + 1 = 2$. (A sau F)
- Constructiile *daca-atunci* din majoritatea limbajelor de programare sunt diferite de implicatiile din logica.
 - “**Daca** *p* **atunci** *S*”, unde *p* este o conditie, iar *S* o seventa de program.

Implicatia

- **Ex10:** sevenita de program
 - Ce valoare va lua x dupa executia
 - “Daca $2 + 3 == 5$ atunci $x = x + 1$ ”, daca inainte de ea, $x = 3$?
 - Evident, simbolul “==” se refera la verificarea egalitatii si “=” la asignare.
 - Cum $2 + 3 = 5$ este adevarat, se executa $x = x + 1$, deci valoarea lui x creste de la 3 la 4 ($x = 3 + 1$).

Reciproca, contrapozitiva si inversa lui $p \rightarrow q$

- Reciproca: $q \rightarrow p$
- Contrapozitiva: $\neg q \rightarrow \neg p$
- Inversa: $\neg p \rightarrow \neg q$
- **Def1o:** Cand doua propozitii au aceleasi valori de adevar, spunem ca sunt *echivalente*.
- Implicatia $p \rightarrow q$ este echivalenta cu contrapozitiva $\neg q \rightarrow \neg p$.
- **Exc3:** Care sunt reciproca, contrapozitiva si inversa pentru:
 - Vin la facultate cand am examen.

Echivalenta

- **Def11:** Fie p și q propozitii. *Echivalenta dintre p și q* , notată $p \leftrightarrow q$, este propozitia “ p daca și numai daca q ”. Este adevarata cand p și q au aceleasi valori de adevar si falsa altfel.

- Se mai citeste:

- “ p este necesar si suficient pentru q ”,
- “daca p atunci q si viceversa”, “ p iff q ”

- Aceleasi valori de adevar ca si $(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$.

- **Ex11:**

- p = “Poti lua avionul”, q = “Cumperi bilet”,
- $p \leftrightarrow q$ = “Poti lua avionul daca si numai daca cumperi bilet.”

Tabela de adevar pentru echivalenta

p	q	$p \leftrightarrow q$
A	A	A
A	F	F
F	A	F
F	F	A

Echivalenta

- Folosirea implicită în limbajul natural
 - De obicei se folosește "daca, atunci" sau "doar daca".
- **Ex12:**
 - "Daca îți termini portia, poti lua și desert."
 - În cadrul acestui curs însă, vom fi precisi pentru a putea distinge $p \rightarrow q$ de $p \leftrightarrow q$.

Adevarat sau fals?

0.5 puncte la examenul final
Timp de lucru: 3 min

■ Exercițiu: Verificați dacă următoarele propozitii sunt adevărate:

1. $2 + 2 = 4$ dacă și numai dacă $1 + 1 = 2$
2. $1 + 1 = 3$ dacă și numai dacă $1 < 2$
3. $1 + 1 = 2$ dacă și numai dacă maimutele zboara
4. Dacă $1 + 1 = 2$ atunci $2 + 2 = 5$
5. Dacă $1 + 1 = 2$ atunci $2 + 2 = 4$
6. Dacă $1 + 1 = 3$ atunci cainii pot rezolva integrale

Din logica in limbaj natural

- **Exc5:** p = "Am luat un bilet la loto saptamana trecuta"
- q = "Am castigat 1 milion de euro duminica".
- Transformati urmatoarele propozitii compuse in limbaj natural
 - $\neg p, p \vee q, p \rightarrow q, p \wedge q, p \leftrightarrow q, \neg p \rightarrow \neg q, \neg p \wedge \neg q, \neg p \vee (p \wedge q)$

Prioritatea operatorilor logici

■ Ex12:

- $\neg r \wedge s \rightarrow q$ sau $(\neg(r \wedge s)) \rightarrow q$ sau $(\neg r) \wedge (s \rightarrow q)$ sau $\neg(r \wedge (s \rightarrow q))$ sau $((\neg r) \wedge s) \rightarrow q$?
- Prioritatea (incepand cu cea mai importantă): $\neg, \wedge, \vee, \oplus, \rightarrow, \leftrightarrow$

Operator	Notatie	Semn	Prioritatea
Negatia	NOT	$\neg p$	1
Conjunctia	AND	$p \wedge q$	2
Disjunctia	OR	$p \vee q$	3
Sau exclusiv	XOR	$p \oplus q$	4
Implicatia	IMPLICA	$p \rightarrow q$	5
Echivalenta	IFF	$p \leftrightarrow q$	6

Propozitii atomice vs. compuse

■ *Propozitiile atomice* (sau simple)

- sunt propozitiile care pot fi simbolizate prin litere
- reprezinta cele mai mici componente ale logicii propozitiilor
- sunt blocurile ce duc la formarea de propozitii complexe.
- le vom nota cu p, q, r, p_1, p_2 etc

■ *Propozitiile complexe* (sau compuse)

- se obtin prin combinarea de propozitii atomice cu ajutorul conectivelor logice.
- le vom nota cu litere mari: A, B, P, Q etc sau cu litere grecesti: $\alpha, \beta...$

Formule logice bine formate

- **Def11:** (foloseste recursivitatea)
 1. Fiecare propozitie atomică este o formulă bine formată (*fbf*).
 2. Dacă A este o *fbf*, atunci $\neg A$ este o *fbf*.
 3. Dacă A și B sunt *fbf*, atunci $(A \wedge B)$ sunt *fbf*.
 4. Dacă A și B sunt *fbf*, atunci $(A \vee B)$ sunt *fbf*.
 5. Dacă A și B sunt *fbf*, atunci $(A \oplus B)$ sunt *fbf*.
 6. Dacă A și B sunt *fbf*, atunci $(A \rightarrow B)$ sunt *fbf*.
 7. Dacă A și B sunt *fbf*, atunci $(A \leftrightarrow B)$ sunt *fbf*.
- Este $\neg\neg(p \wedge q)$ o *fbf*?

Tabele de adevar

- Se folosesc pentru a gasi valorile de adevar pentru propozitii compuse.
- Folosim coloane separate pentru subcomponente ale propozitiei compuse de evaluat. Componentele se folosesc pentru a calcula valorile de adevar ale propozitiei compuse in ultima coloana.
- O propozitie compusa de k variabile genereaza o tabela de 2^k linii.

Cum se completeaza tabela?

- Jumatate din linii de pe **prima coloana** se completeaza cu A, cealalata jumata cu F,
- un sfert din **coloana a doua** cu A, apoi un sfert cu F, din nou un sfert cu A si ultimul sfert cu F
- o optime din **coloana a treia** cu A, urmatoarea cu F, apoi A, ..., ultima optime cu F
- Pe ultima coloana cu o propozitie atomica ar trebui sa avem A urmat de F, apoi A, apoi F,... pana jos.

Tabele de adevar

■ Ex13:

- Construiti tabela de adevar pentru $(p \vee \neg q) \rightarrow (p \wedge q)$

Tabela de adevar pentru echivalenta $(p \vee \neg q) \rightarrow (p \wedge q)$

p	q	$\neg q$	$p \vee \neg q$	$p \wedge q$	$(p \vee \neg q) \rightarrow (p \wedge q)$
A	A	F	A	A	A
A	F	A	A	F	F
F	A	F	F	F	A
F	F	A	A	F	F

Tabele de adevar

- **Exc6:** Construiti tabele de adevar pentru:
 - $p \rightarrow \neg p; p \vee \neg p; (p \vee \neg q) \rightarrow q; (p \vee q) \rightarrow (p \wedge q);$
 - $(p \rightarrow q) \leftrightarrow (\neg q \rightarrow \neg p); p \oplus (p \vee q)$
 - $(q \rightarrow \neg p) \leftrightarrow (p \leftrightarrow q); p \rightarrow (\neg q \vee r)$
 - $((p \rightarrow q) \rightarrow r) \rightarrow s$

Din limbajul natural în logica propozitională

- Limbajul natural este ambiguu
- Trecerea în logica elimină ambiguitatea
 - Putem analiza expresiile logice pentru a găsi valorile de adevar, le putem manipula sau folosi reguli de inferență pe ele
- **Ex14:** Nu te poti urca în roller coaster dacă ai sub 120 cm decât dacă ai mai mult de 16 ani.
- $p = \text{"te poti urca în roller coaster"}, q = \text{"ai sub 120 cm înaltime"}, r = \text{"ai mai mult de 16 ani"}$

$$(q \wedge \neg r) \rightarrow \neg p$$

Din limbajul natural în logica propozitională

- **Ex15:** Transformări din limbaj natural pentru:
 - p = "Conduci cu peste 100 km/h"
 - q = "Primesti amendă pentru viteza"
 1. Nu mergi cu peste 100 km/h $(\neg p)$
 2. Mergi cu peste 100 km/h, dar nu primesti amendă pentru viteza $(p \wedge \neg q)$
 3. Primesti amendă pentru viteza dacă conduci cu peste 100 km/h $(p \rightarrow q)$
 4. Dacă nu conduci cu peste 100 km/h atunci nu primesti amendă pentru viteza
 $(\neg p \rightarrow \neg q)$
 5. Sa conduci cu peste 100 km/h este suficient pentru a primi amendă pentru viteza $(p \rightarrow q)$

Din limbajul natural în logica propozitională

- **Ex15** (cont): Transformări din limbaj natural pentru:
 - p = "Conduci cu peste 100 km/h"
 - q = "Primesti amendă pentru viteza"
6. Primesti amendă pentru viteza, dar nu conduci cu peste 100 km/h.
- $$(q \wedge \neg p)$$
7. De cate ori primesti amendă pentru viteza, conduci cu peste 100 km/h.
- $$(q \rightarrow p)$$

Din limbajul natural in logica propozitionalala

0.5 puncte la examen
Timp de lucru: 5 min

- **Exc7:** Transformati din limbaj natural in logica propozitionalala
 - $p = \text{"iei 10 pentru laborator"}$, $q = \text{"Rezolvi toate exercitiile date"}$, $r = \text{"iei 10 la examenul final"}$
 - 1. iei 10 la examenul final dar nu rezolvi toate exercitiile date.
 - 2. iei 10 pentru laborator, rezolvi toate exercitiile date si iei 10 la examenul final.
 - 3. Pentru a lua 10 la examenul final, este necesar sa iei 10 pentru laborator.
 - 4. iei 10 pentru laborator, dar nu rezolvi toate exercitiile date; totusi, iei 10 la examenul final.
 - 5. Sa iei 10 pentru laborator si sa rezolvi toate exercitiile date este suficient pentru a lua 10 la examenul final.
 - 6. iei 10 la examenul final daca si numai daca rezolvi toate exercitiile date sau iei 10 pentru laborator.

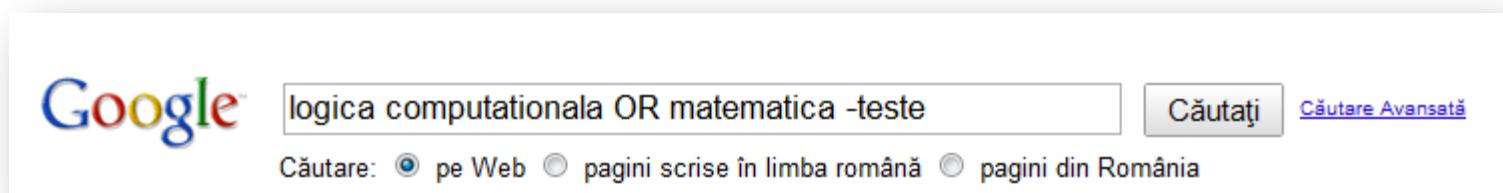
Cautari booleene

- Conectivele logice – utilizate in cautari asupra colectiilor masive de informatii (in decsi de pagini web) => *cautari booleene*.
 - AND – este implicit si ia toti termenii introdusi – de obicei spatiu.
 - OR – ia un termen sau altul (din doi)



Cautari booleene

- **Ex16:** Vrem sa gasim pagini web despre logica computationala sau matematica insa fara teste de logica.



Operatii pe biti

- Bit (**binary digit**): 0 (F) si 1 (A)
- **Variabila booleeana** – are doar una din cele doua valori (A sau F).
- **Operatiile pe biti** din calculator corespund conectivelor logice.
- Notatii diferite: F devine 0, A devine 1, \wedge devine AND, \vee devine OR, \oplus devine XOR.
- **Def12:** Un **sir de biti** este o secventa de zero sau mai multi biti.
- Doua siruri de biti de aceeasi lungime pot fi utilizate pentru operatii precum AND, OR sau XOR. Bitii se iau unul cate unul.

Operatii pe biti

1	0	1	1	0	1	1	0	0	1	
1	1	0	1	1	0	1	0	0	1	
1	1	1	1	1	1	1	0	0	1	OR
1	0	0	1	0	0	1	0	0	1	AND
0	1	1	0	1	1	0	0	0	0	XOR

Operatii pe biti

- **Exc8:** Faceti calculele AND, OR si XOR pentru sirurile urmatoare de biti:
 - 101 1110, 001 0010
 - 1111 0010, 0011 1010
- **Exc9:** Calculati expresia
 - $(1\ 0011 \vee 0\ 1010) \wedge (0\ 1010 \oplus 1\ 0110)$

Puzzle-uri

Cinstitul si mincinosul

Cinstitul spune mereu adevarul

Mincinosul minte tot timpul

Intalnesti doua persoane A si B

A spune: "B este cinstit"

B spune: "Unul din noi este cinstit, celalalt este mincinos."

■ **Intrebare: Ce sunt A si B?**

- rezolvarea la tabla.

Puzzle-uri

0.5 puncte la examenul final
Timp de lucru: 3 min

Exc1o: Cinstitul si mincinosul II

Cinstitul spune mereu adevarul

Mincinosul minte tot timpul

Intalnesti doua persoane A si B

A spune: "Noi suntem amandoi cinstiti"

B spune: "A este mincinos."

- Intrebare: Ce sunt A si B?

Puzzle-uri

Tema 1 punct

Data limită: miercuri 10 octombrie

- **Exc11:** Un detectiv are 4 martori la o crima.
 - Daca majordomul spune adevarul atunci si bucatarul spune adevarul
 - Bucatarul si gradinarul nu pot spune concomitent adevarul
 - Gradinarul si mesterul nu pot minti concomitent
 - Daca mesterul spune adevarul atunci bucatarul minte
- Poate detectivul spune cine spune adevarul si cine minte?