



1

**חברות הסגל שלום,**

בימים אלו מופץ סקר שביעות רצון מההוראה בקרב הסטודנטים. יית. הסקר משמעותי וחשוב משום שהוא מאפשר לנו המרצים. ות להקשיב לקולם. של הסטודנטים. יית ולהבין את החוויות והצרכים שלהם.

**אנא הקצו מספר דקות במהלך השיעור ואפשרו לסטודנטים. יית לענות על הסקר.**

הסקר מופץ בין התאריכים 1.1.2023-21.1.2023 חשוב לציין בפניהם. שהסקר אנונימי והמרצה רואה את הממצאים. רק לאחר תקופת הבחינות.

**להלן קישור לסקר אותו תוכלו להציג או לשלוח לסטודנטים.** ולעודד את השתתפותם.

**הקישור לסקר מופיע בעמוד הראשי של המודל.**

[קישור לסקר](#)

**הקצנו בשבוע שעבר.**

בתודה מראש על שיתוף הפעולה!  
היחידה לקידום איכות ההוראה והלמידה

2

**שמחים להודיע על מפגש סוף הסמסטר של המועדון הפילוסופי, במתכונת "הפילוסופים השיכורים!"**



מה: נפגשים בסאב לבירות ושיחה פילוסופית פתוחה  
מי: ד"ר אורי ליבוביץ ותלמידי המחלקה מדברים על הנושא: "בשם החופש – די להשכלה!"  
מתי: יום שלישי, ה-17 לינואר, בין 19.30-21.30 (Happy Hour)  
איפה: ב"בר אילון", רח' רינגלבלום 86 (5 דקות הליכה מהקמפוס)

**מספר המקומות מוגבל - נא לאשר הגעה עד יום חמישי, 12.1 לכתובת המייל [benshmer@beu.ac.il](mailto:benshmer@beu.ac.il)**

3

**התוכנית**

**היום לקראת סוף השיעור: בוחן ניסיון**

**בשבוע הבא: בוחן 2**

- 7 הוכחות בתחשיב הפסוקים

לאחר מכן:

מועד א: 8.2.23 בשעה 9 (בניין 90 חדרים 230 ו-231)

מועד ב: 1.3.23 בשעה 9 (בניין 34 חדר 102)

**נא לבדוק שוב מיקומי המבחן לפני כל מועד**

4

**מבחן סיום**

**מבנה המבחן:**

- 5 טבלאות אמת (סה"כ 20 נק')
- תרגום של 6 משפטים מעברית/אנגלית לשפת תחשיב הפסוקים (סה"כ 24 נק')
- אמת/שקר (4 פסוקים: סה"כ 8 נק')
- 4 הוכחות בתחשיב הפסוקים (סה"כ 48 נק')

כלומר קומבינציה של מה שראיתן/ם בבוחן 1 ובבוחן 2  
**זה יראה בדיוק אותו דבר כמו מה שראיתן/ם!**  
**אין הפתעות!**

5

**יחידה 2**

**הוכחות בתחשיב הפסוקים**

6

## הרעיון הבסיסי

טבלאות אמת הן כלי לא מאד יעיל  
אנחנו מפרטים את כל המקרים האפשריים  
בעוד שרק המקרים בהם ההנחות אמיתיות מעניינים אותנו.

7

7

## Basic Idea

We start with a few argument forms,  
which we **know** are valid,  
and we use these  
to demonstrate that other argument forms are valid.

We demonstrate (show) that  
a given argument form is valid by  
**deriving** (deducing) its conclusion  
from its premises  
using a few **fundamental modes of reasoning**.

8

8

## Rule Sheet

provided  
on exam

available  
on Moodle

make a  
copy and

keep it in  
front of  
you when  
doing  
homework

SENTENTIAL LOGIC			
<b>∧I</b>	$\frac{A \quad B}{A \wedge B}$	<b>∧E</b>	$\frac{A \wedge B}{A} \quad \frac{A \wedge B}{B}$
<b>∨I</b>	$\frac{A}{A \vee B} \quad \frac{B}{A \vee B}$	<b>∨E</b>	$\frac{A \vee B \quad \begin{array}{l} [A] \dots \\ [B] \dots \end{array}}{C}$
<b>→I</b>	$\frac{\begin{array}{l} [A] \dots \\ \dots \\ B \end{array}}{A \rightarrow B}$	<b>→E</b>	$\frac{A \rightarrow B \quad A}{B}$
<b>↔I</b>	$\frac{\begin{array}{l} [A] \dots \\ \dots \\ B \\ [B] \dots \\ \dots \\ A \end{array}}{A \leftrightarrow B}$	<b>↔E</b>	$\frac{A \leftrightarrow B}{A} \quad \frac{A \leftrightarrow B}{B}$
<b>¬I</b>	$\frac{\begin{array}{l} [A] \dots \\ \dots \\ \bot \end{array}}{\neg A}$	<b>¬E</b>	$\frac{A \quad \neg A}{\bot}$
<b>¬E</b>	$\frac{A \quad \neg A}{\bot}$	<b>¬I</b>	$\frac{\begin{array}{l} [A] \dots \\ \dots \\ \bot \end{array}}{\neg A}$
<b>⊃I</b>	$\frac{\begin{array}{l} [A] \dots \\ \dots \\ B \end{array}}{A \supset B}$	<b>⊃E</b>	$\frac{A \supset B \quad A}{B}$
<b>⊃E</b>	$\frac{A \supset B \quad A}{B}$	<b>⊃I</b>	$\frac{\begin{array}{l} [A] \dots \\ \dots \\ B \end{array}}{A \supset B}$

**PREDICATE LOGIC**

<b>∃I</b>	$\frac{A(c)}{\exists x A(x)}$	<b>∃E</b>	$\frac{\exists x A(x) \quad \begin{array}{l} [A(c)] \dots \\ \dots \\ B \end{array}}{B}$
<b>∀I</b>	$\frac{A(x)}{\forall x A(x)}$	<b>∀E</b>	$\frac{\forall x A(x)}{A(c)}$

don't  
make  
up  
your  
own  
rules

9

9

## Inference Rules (so far)

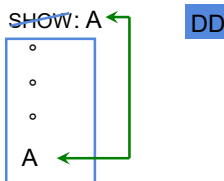
<b>&amp;I</b>	$\frac{A \quad B}{A \wedge B}$	<b>&amp;O</b>	$\frac{A \wedge B}{A} \quad \frac{A \wedge B}{B}$
<b>∨I</b>	$\frac{A}{A \vee B} \quad \frac{B}{A \vee B}$	<b>∨O</b>	$\frac{A \vee B \quad \begin{array}{l} [A] \dots \\ [B] \dots \end{array}}{C}$
<b>→I</b>	see CD	<b>→O</b>	$\frac{A \rightarrow B \quad A}{B}$
<b>DN</b>	$\frac{A}{\neg \neg A}$	<b>DN</b>	$\frac{\neg \neg A}{A}$

10

10

## Direct Derivation

### The Original and Fundamental SHOW-Rule



In Direct Derivation (DD),  
one **directly** arrives at  
the **very** formula  
one is trying to show.

11

11

## Conditional Derivation (CD)

SHOW: A → C

A

SHOW: C

○

○

○

○

**CD** conditional derivation

**As** assumption

**?D** depends on formula

### Affiliated Assumption-Rule

if one has a line of the form **SHOW: A → C**  
then one is entitled to write the formula **A**  
on the **very next** line, as an **assumption**

12

12

### Negation Derivation ( $\sim$ D)

SHOW:  $\sim A$

A

SHOW: X

°

°

X

**$\sim$ D**

As      assumption

**DD**    special symbol for "absurdity"

          always done by DD

**XI**      see later for details

to show that A is **false** ( $\sim A$ ),  
 one **assumes** that A is **true**,  
 and shows that this leads to **absurdity**

13

13

### Affiliated Rules

**Contradiction-In (XI)**

if you have a formula A  
 and you have its negation  $\sim A$   
 then you are entitled to infer  
 a contradiction (absurdity) —————  
X

**Assumption Rule**

If one has a line of the form SHOW:  $\sim A$   
 then one is entitled to write the formula A  
 on the *very next* line, as an assumption.

14

14

### Example 4

(1)	$P \rightarrow Q$	Pr	
(2)	$Q \rightarrow \sim P$	Pr	
(3)	SHOW: $\sim P$	$\sim$ D	
(4)	P	As	
(5)	SHOW: X	DD	
(6)	Q	1,4,	$\rightarrow$ O
(7)	$\sim P$	2,6,	$\rightarrow$ O
(8)	X	4,7,	XI

15

15

### Example 5

(1)	$P \rightarrow Q$	Pr	
(2)	SHOW: $\sim(P \& \sim Q)$	$\sim$ D	
(3)	$P \& \sim Q$	As	
(4)	SHOW: X	DD	
(5)	P		} 3, &O
(6)	$\sim Q$		
(7)	Q	1,5,	$\rightarrow$ O
(8)	X	6,7,	XI

16

16

### Example 6

(1)	$P \rightarrow (Q \rightarrow \sim R)$	Pr	
(2)	SHOW: $(P \rightarrow R) \rightarrow (P \rightarrow \sim Q)$	CD	
(3)	$P \rightarrow R$	As	
(4)	SHOW: $P \rightarrow \sim Q$	CD	
(5)	P	As	
(6)	SHOW: $\sim Q$	$\sim$ D	
(7)	Q	As	
(8)	SHOW: X	DD	
(9)	$Q \rightarrow \sim R$	1,5,	$\rightarrow$ O
(10)	R	3,5,	$\rightarrow$ O
(11)	$\sim R$	7,9,	$\rightarrow$ O
(12)	X	10,11,	XI

17

17

### Can we show the following?

<p>(1) <math>P \rightarrow Q</math>      Pr</p> <p>(2) <math>\sim P \rightarrow Q</math>   Pr</p> <p>(3) SHOW: Q        ??</p>	<p><b>We are stuck!!</b></p> <p>☹️</p>
<p>we have <math>P \rightarrow Q</math></p> <p>so to apply <math>\rightarrow</math>O</p> <p>we must find P</p> <p>or find <math>\sim Q</math></p>	<p>we also have <math>\sim P \rightarrow Q</math></p> <p>so to apply <math>\rightarrow</math>O</p> <p>we must find <math>\sim P</math></p> <p>or find <math>\sim Q</math></p>

18

18

### Indirect Derivation

SHOW: A      ID

~A      As

SHOW: X      DD

◦

◦

X

SHOW: ~A      ~D

A      As

SHOW: X      DD

◦

◦

X

this is exactly parallel to ~D,  
and is another version of  
the traditional mode of reasoning known as  
**REDUCTIO AD ABSURDUM**

19

### Using ID

the difference between ID and ~D is that  
~D applies only to **negations**,  
whereas ID applies (in principle) to **all formulas**;  
it is a generic rule, like direct-derivation.

although ID can, in principle, be used on  
**any** formula,  
it is best used on two types of formulas.

1. **atomic formulas**      P, Q, R, etc.
2. **disjunctions**      AvB

20

### Show-Atomic Strategy

SHOW: A      ID

~A      As

SHOW: X      DD

◦

◦

X

A is atomic (P,Q,R, etc.)

21

### Example 1

(1)	$P \rightarrow \sim Q$	Pr
(2)	$\sim P \rightarrow \sim Q$	Pr
(3)	SHOW: $\sim Q$	ID
(4)	$\sim \sim Q$	As
(5)	SHOW: X	DD
(6)	$\sim P$	1,4, $\rightarrow O$
(7)	$\sim Q$	2,6, $\rightarrow O$
(8)	X	4,7, XI

22

### דוגמה מפורסמת

$P \rightarrow \sim Q; \sim P \rightarrow \sim Q / \sim Q$

P – אלוהים יכול ליצור סלע כבד כל כך שהוא עצמו אינו יכול להרימו  
 $\sim P$  – אלוהים **לא** יכול ליצור סלע כבד כל כך שהוא עצמו אינו יכול להרימו  
 Q – אלוהים כל יכול  
 $\sim Q$  – אלוהים **לא** כל יכול

1. אם אלוהים יכול ליצור סלע כבד כל כך שהוא עצמו אינו יכול להרימו, אז אלוהים **לא** כל יכול.
2. אם אלוהים **לא** יכול ליצור סלע כבד כל כך שהוא עצמו אינו יכול להרימו, אז אלוהים **לא** כל יכול.
3. לכן, אלוהים **לא** כל יכול.

**טיעון זה הוא טיעון תקף! (כפי שהוכחנו)**  
 השאלה היחידה היא אם הוא **נכון עובדתית** (האם ייתכן שלא?)

23

### Example 2

(1)	$\sim(P \& \sim Q)$	Pr
(2)	SHOW: $P \rightarrow Q$	CD
(3)	P	As
(4)	SHOW: Q	ID
(5)	$\sim Q$	As
(6)	SHOW: X	DD
(7)	$P \& \sim Q$	3,5, &I
(8)	X	1,7, XI

24

### Show-Disjunction Strategy

SHOW:  $A \vee B$     ID     $\vee D$

$\sim[A \vee B]$     As

SHOW: X    DD

◦

◦

X

25

### Affiliated Inference-Rule Tilde-Wedge-Out ( $\sim \vee O$ )

$\sim(A \vee B)$	$\sim(A \vee B)$
$\sim A$	$\sim B$

26

### Example 3

(1)	$\sim P \rightarrow Q$	Pr
(2)	SHOW: $P \vee Q$	ID
(3)	$\sim(P \vee Q)$	As
(4)	SHOW: X	DD
(5)	$\sim P$	} 3, $\sim \vee O$
(6)	$\sim Q$	
(7)	Q	1,5, $\rightarrow O$
(8)	X	6,7, XI

27

### Example 4

(1)	$\sim P \rightarrow (\sim Q \vee R)$	Pr
(2)	SHOW: $Q \rightarrow (P \vee R)$	CD
(3)	Q	As
(4)	SHOW: $P \vee R$	ID
(5)	$\sim(P \vee R)$	As
(6)	SHOW: X	DD
(7)	$\sim P$	} 5, $\sim \vee O$
(8)	$\sim R$	
(9)	$\sim Q \vee R$	1,7, $\rightarrow O$
(10)	$\sim Q$	8,9, $\vee O$
(11)	X	3,10, XI

28

### Example 5

(1)	$(P \vee Q) \rightarrow (P \& Q)$	Pr
(2)	SHOW: $(P \& Q) \vee (\sim P \& \sim Q)$	ID
(3)	$\sim[(P \& Q) \vee (\sim P \& \sim Q)]$	As
(4)	SHOW: X	DD
(5)	$\sim(P \& Q)$	} 3, $\sim \vee O$
(6)	$\sim(\sim P \& \sim Q)$	
(7)	$\sim(P \vee Q)$	1,5, $\rightarrow O$
(8)	$\sim P$	} 7, $\sim \vee O$
(9)	$\sim Q$	
(10)	$\sim P \& \sim Q$	8,9, $\& I$
(11)	X	6,10, XI

29

### Show-Conjunction Strategy

SHOW: A & B    &D

SHOW: A    ??

◦

◦

◦

SHOW: B    ??

◦

◦

◦

**NEW RULE  
NEW STRATEGY**

30

### Example 1

(1)	$P \rightarrow (Q \& R)$	Pr
(2)	SHOW: $(P \rightarrow Q) \& (P \rightarrow R)$	&D
(3)	SHOW: $P \rightarrow Q$	CD
(4)	P	As
(5)	SHOW: Q	DD
(6)	Q & R	1,4, $\rightarrow$ O
(7)	Q	6, &O
(8)	SHOW: $P \rightarrow R$	CD
(9)	P	As
(10)	SHOW: R	DD
(11)	Q & R	1,9, $\rightarrow$ O
(12)	R	11, &O

31

31

(1)	$P \rightarrow Q$	Pr
(2)	$Q \rightarrow P$	Pr
(3)	$Q \rightarrow \sim P$	Pr
(4)	SHOW: $\sim P \& \sim Q$	&D
(5)	SHOW: $\sim P$	$\sim$ D
(6)	P	As
(7)	SHOW: X	DD
(8)	Q	1,6, $\rightarrow$ O
(9)	$\sim P$	3,8, $\rightarrow$ O
(10)	X	6,9, XI
(11)	SHOW: $\sim Q$	$\sim$ D
(12)	Q	As
(13)	SHOW: X	DD
(14)	P	2,12, $\rightarrow$ O
(15)	$\sim P$	3,12, $\rightarrow$ O
(16)	X	14,15, XI

32

32

(1)	$P \vee Q$	Pr
(2)	$P \rightarrow \sim Q$	Pr
(3)	SHOW: $(P \rightarrow Q) \rightarrow (Q \& \sim P)$	CD
(4)	$P \rightarrow Q$	As
(5)	SHOW: $Q \& \sim P$	&D
(6)	SHOW: Q	ID
(7)	$\sim Q$	As
(8)	SHOW: X	DD
(9)	P	1,7, $\vee$ O
(10)	Q	4,9, $\rightarrow$ O
(11)	X	7,10, XI
(12)	SHOW: $\sim P$	$\sim$ D
(13)	P	As
(14)	SHOW: X	DD
(15)	$\sim Q$	2,13, $\rightarrow$ O
(16)	$\sim P$	4,15, $\rightarrow$ O
(17)	X	13,16, XI

33

33

### Inference-Rule Tilde-Ampersand-Out ( $\sim$ &O)

$\sim(A \& B)$
-----
$A \rightarrow \sim B$

34

34

### Inference-Rule Tilde-Arrow-Out ( $\sim$ $\rightarrow$ O)

$\sim(A \rightarrow B)$
-----
$A \& \sim B$

35

35

### The Show-Line Rule

בכל שלב בהוכחה, מותר לרשום את הביטוי  
'SHOW:A'  
לכל נב"כ A שנרצה

בכתיבת השורה  
'SHOW:A'  
כל שאנו אומרים הוא "כעת אנסה להראות את  
הנוסחה A"  
כלומר, כלל זה אומר שבכל שלב מותר לנו לנסות  
להראות כל דבר שנרצה

36

36

### Example 1

(1)	$(P \rightarrow Q) \rightarrow (P \rightarrow R)$	Pr
(2)	SHOW: $(P \& Q) \rightarrow R$	CD
(3)	$P \& Q$	As
(4)	SHOW: R	DD
(5)	SHOW: $P \rightarrow Q$	CD
(6)	P	As
(7)	SHOW: Q	DD
(8)	Q	3, &O
(9)	$P \rightarrow R$	1,5, $\rightarrow$ O
(10)	P	3, &O
(11)	R	9,10, $\rightarrow$ O

37

37