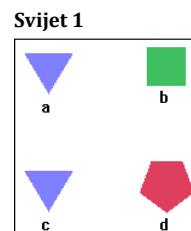


## Složeni sudovi i njihova semantika; Prirodna dedukcija (PD)

**Svijet 1** je svijet (domena, predmetno područje) na kojemu ćemo vježbati semantiku logičkih veznika. Ključ prevođenja: **a,b,c,d** su imena predmeta u Svijetu 1 kako su označena.  
 $Tx$  za 'x je trokut.'  
 $Px$  za 'x je peterokut.'  
 $Kx$  za 'x je kvadrat.'  
 $Gx$  za 'x je geometrijski lik'



Definicije triju logičkih odnosa:

Jedan sud **logički slijedi** iz drugoga (ili drugih) ako *ne postoji tumačenje u kojemu je sud koji slijedi neistinit, a sud (ili skup sudova) iz kojih slijedi istinit* (za oznaku logičkog slijeda koristiti ćemo znakove  $\vdash$  ili  $\models$ )

Dva su suda **istovrijedna** ako u svakom tumačenju elementarnih sudova *imaju jednaku istinitosnu vrijednost*, odnosno, dva su suda istovrijedna ukoliko je iz prvog moguće izvesti drugi i iz drugog prvi (drugi logička posljedica prvoga i prvi je logička posljedica drugoga) (za oznaku istovrijednosti među sudovima koristit ćemo znak  $\equiv$ )

Dva su suda **protuslovna** jedan drugome ako u svakom tumačenju elementarnih sudova od kojih se sastoje *imaju različitu istinitosnu vrijednost*, tj. ako je jedan od sudova **negacija** drugoga. (za oznaku protuslovlja koristit ćemo znak  $\perp$ )

### 1. $\neg$ ('ne') - Nijek (negacija)

	$P$	$\neg P$
1. tumačenje	i	n
2. tumačenje	n	i

Nijek suda 'a je trokut.' ( $Ta$ ) možemo izraziti na različite načine, npr. 'a nije trokut.' ( $\neg Ta$ ), 'Nije slučaj da je a trokut' ( $\neg Ta$ ), ili, iako neobično zvuči, 'a je ne-trokut'. Svi su oni protuslovni prvome. Sud 'Nije slučaj da a nije trokut' ( $\neg\neg Ta$ ) njima je protuslovan, a istovrijedan je našem početnom sudu. Drugim riječima, nijek nijeka (tj. dvostruka negacija) jest afirmacija. Na taj način možemo graditi sudove u beskonačnost.

**Istovrijedni** su sudovi: 'a je trokut' ( $Ta$ ), 'Nije slučaj da a nije trokut' ( $\neg\neg Ta$ ), 'Nije slučaj da nije slučaj da nije slučaj da a nije trokut' ( $\neg\neg\neg\neg Ta$ ), 'Nije slučaj da nije slučaj da nije slučaj da nije slučaj da nije slučaj da a nije trokut' ( $\neg\neg\neg\neg\neg\neg Ta$ ), itd. (uočite da su svi oni istiniti)

Njima **protuslovni**, a *međusobno istovrijedni*, sudovi su: 'a nije trokut' ( $\neg Ta$ ), 'Nije slučaj da nije slučaj da a nije trokut' ( $\neg\neg\neg Ta$ ), 'Nije slučaj da nije slučaj da nije slučaj da nije slučaj da a nije trokut' ( $\neg\neg\neg\neg\neg Ta$ ), itd (uočite da su svi oni neistiniti)

**(uočite!** da paran broj negacija jest afirmacija suda ispred kojega se nalaze, dok je neparan broj negacija ispred suda negacija toga suda)

## Složeni sudovi i njihova semantika; Prirodna dedukcija (PD)

[Prirodna dedukcija: pravila za isključenje nijeka ( $i\bar{\neg}$ ) i njegovo uvođenje ( $u\bar{\neg}$ )]

$i\bar{\neg}$		$u\bar{\neg}$	
1   ...		1   ...	Objašnjenje $u\bar{\neg}$ : U dokazu pretpostavimo npr. $P$ , te ako pod tom pretpostavkom uđemo u proturječje (tj. negdje primjetimo npr. $Q$ , a drugdje u dokazu primjetimo $\bar{\neg}Q$ ), upisujemo $\perp$ (znak za proturječje). To znači da je naša pretpostavka neodrživa (jer vodi u proturječje) pa zaključujemo na njezin nijek.
2   $\bar{\neg}\bar{\neg}P$		2   $P$	
3   $P$ 2/ $i\bar{\neg}$		3   ...	
		4   $\bar{\neg}Q$	
		5   $Q$	
		6   $\perp$ 4, 5/ $u\perp$	
		7   $\bar{\neg}P$ 2-6/ $u\bar{\neg}$	

Zadatak: Razmislite malo o pravilima  $u\bar{\neg}$  i  $u\perp$ ! Može vam pomoći ovaj primjer: *Ako je Marica bila u Splitu, ona je bila barem u jednom gradu na moru. No, Marica nije bila niti u jednom gradu na moru.* Bismo li ušli u proturječje kada bismo pretpostavili da je Marica bila u Splitu? Što bi protuslovalo čemu? Što, stoga, moramo zaključiti?

### 2. $\rightarrow$ ('Ako..., onda...') - materijalna implikacija; Hipotetički sud, Kondicional, Pogodba

Sud s lijeve strane strelice nazivamo **antecedens (prednjak)**, a sud s desne strane nazivamo **konsekvens (posljedak)**. Mjesto sudova koje povezuje nije proizvoljan za razliku od  $\vee$  i  $\wedge$ .

Implikacija je *neistinita samo u onom tumačenju* u kojemu je *antecedens* (prvi član, dostatan uvjet) istinit, a *konsekvens* (drugi član, nužan uvjet) neistinit.

	$P$	$Q$	$P \rightarrow Q$
1. tumačenje ( $P \wedge Q$ )	i	i	i
2. tumačenje ( $P \wedge \bar{\neg}Q$ )	<b>i</b>	<b>n</b>	<b>n</b>
3. tumačenje ( $\bar{\neg}P \wedge Q$ )	<b>n</b>	i	i
4. tumačenje ( $\bar{\neg}P \wedge \bar{\neg}Q$ )	<b>n</b>	<b>n</b>	i

Mogući veznici za implikaciju u običnom jeziku:  
*ako...onda...; ... ako...; ...samo ako...; ... osim ako ...; ukoliko..., utoliko...*

Od svih tumačenja logičkih veznika ovaj je, čini se, najteži za prihvatiti, zato je potrebno dodatno objašnjenje: *Kada upotrebljavate izraz 'ako...onda' pod time mislite: ako je X istina, onda je i Y istina; a rekli ste neistinu samo ako X jest istina, a Y nije. Tako prva dva tumačenja nisu dvojbena.*

*No što je s trećim tumačenjem?*

*Primjer 1:*

*Ako bi tkogod rekao: 'Ako će Marko poći na tečaj plivanja ( $P$ ), onda će naučiti plivati ( $Q$ )', prihvatili bismo kao istinitu i u slučaju u kojemu Marko nije pošao na tečaj plivanja ( $\bar{\neg}P$ ), a naučio je plivati ( $Q$ ) (npr. naučio je plivati sam za vrijeme ljetnih praznika). Ili,*

*Primjer 2:*

*Sud 'Ako prema pješačkom prijelazu velikom brzinom jure automobili, Marko ga neće prijeći.' ne dovodi u pitanje činjenica da npr. prema zebri velikom brzinom ne jure automobili, a Marko je ne prelazi.*

## Složeni sudovi i njihova semantika; Prirodna dedukcija (PD)

A što je s četvrtim tumačenjem?

Primjer 3:

Sud: 'Ako je Ulrike bila u Zagrebu, onda je bila u Hrvatskoj' doživljavamo kao istinit i u slučaju u kojemu Ulrike nije bila u Zagrebu, niti u Hrvatskoj (to je četvrti slučaj) .

Primjer 4:

Razmislite što hoćete reći kada kažete nekome: '**Ako ti znaš matematiku, onda svi znaju matematiku**': vi, dakako pretpostavljate da ne znaju svi matematiku, no svoju tvrdnju smatrate istinitom, a to je moguće samo ako osoba kojoj se obraćate ne zna matematiku, a što je ono što ste joj htjeli, na lijep način, reći.

Uz četvrto tumačenje povezan je zanimljiv odnos elemenata implikacije:

**Uočite odnos između antecedensa (dostatnog uvjeta) i konsekvensa (nužnog uvjeta)!**

U sudu  $P \rightarrow Q$  (implikaciji, hipotetičkom sudu), kažemo da je  $P$  *dostatan uvjet* za ostvarenje  $Q$ , a  $Q$  da je *nužan uvjet* za ostvarenje  $P$ . Što to znači? Neka nam ovi sudovi bude primjerima: 'Ako je Rex pas, Rex je životinja.' (ili poopćeno: 'Ako je nešto pas, to je životinja', odnosno 'Svi psi su životinje.')

Njime tvrdimo da je činjenica da je Rex pas **dovoljan (dostatan) uvjet** za 'biti životinjom' (no životinja ima i drugih, poput konja, mačaka, svinja, kokoši itd.)

S druge strane, njime tvrdimo da je 'biti životinjom' **nužan uvjet** da bi se bilo psom. Odnosno, nemoguće je da je Rex pas a da nije životinja, stoga, *ako nije životinja, nije ni pas*.

Iz ovoga je razloga reći  $P \rightarrow Q$ , jednako kao i reći  $\neg Q \rightarrow \neg P$ ; u našem primjeru, jednako je reći 'Ako je Rex pas, onda je on životinja' i 'Ako Rex nije životinja, onda nije ni pas', (ili 'Svi psi su životinje' i 'Štoga god nije životinja nije ni pas.'). Ovu pretvorbu nazivamo **kontrapozicija**

Zadatak: Pokažite istinitosnom tablicom da su sudovi  $P \rightarrow Q$  i  $\neg Q \rightarrow \neg P$  jednakovrijedni ( $\equiv$ ), a nakon što ćemo raditi pravila PD za implikaciju, i njome!

Napomena o prevođenju sa običnog jezika: Veznici „**ako...**, **onda...**“ (ili: „... ako...“) i „**samo ako**“ **različito se prevode**: „ako...“ nam ukazuje da nakon njega slijedi **dostatan uvjet**, a veznik „samo ako“ da nakon njega slijedi **nužan uvjet**.

Primjer 5

Sudovi 'Ako vidim Sunce, onda je dan' i 'Samo ako vidim Sunce, dan je' tvrde različito i mi ih doživljavamo različitima – prvi kao istinit, a drugi kao neistinit. U prvom slučaju tvrdimo da je 'vidjeti Sunce' *dostatan uvjet* za ustvrditi da je dan, no ne i nužan (dan može biti i u slučaju u kojemu ne vidimo Sunce, kada je npr. oblačno). U drugom slučaju tvrdimo da je 'vidjeti Sunce' *nužan uvjet* za tvrdnju da je dan („samo u slučaju u kojem vidim Sunce...“), što prepoznamo kao neistinu. Tako prvi sud prevodimo:  $V \rightarrow D$ , a drugi:  $D \rightarrow V$ .

Ovo je važno i za razumijevanje složenijega veznika „**ako i samo ako**“: Kada tvrdimo ' $Q$  ako i samo ako  $P$ ', tvrdimo da je  $P$  i dostatan i nužan uvjet za  $Q$ :  $P \leftrightarrow Q$ . Time zapravo tvrdimo: ' $Q$  ako  $P$ , i  $Q$  samo ako  $P$ ' tj.

$(P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow P)$ .

Zadatak: Napravite istinosnu tablicu za  $P \leftrightarrow Q$ .

## Složeni sudovi i njihova semantika; Prirodna dedukcija (PD)

**Vježba** →: *jesu li sljedeći sudovi istiniti u Svijetu 1?*

Zadani sud:	Prijevod na $\mathcal{L}_p$	Postupak	i/n
1.1. Ako <b>a</b> nije trokut, <b>b</b> je trokut.			
1.2. Ako <b>b</b> nije trokut, <b>a</b> je trokut			
2.1. Ako je <b>a</b> trokut, <b>b</b> nije trokut			
2.2. Ako je <b>b</b> trokut, <b>a</b> nije trokut			
3.1. Ako je <b>a</b> trokut, <b>c</b> nije trokut			
3.2. Ako je <b>c</b> trokut, <b>a</b> nije trokut			
4. Ako je <b>b</b> trokut, nije kvadrat.			
5. Samo ako je <b>b</b> trokut, nije kvadrat.			
7.1. <b>d</b> je peterokut ako je trokut.			
7.2. <b>d</b> je peterokut ako je nije trokut.			
7.3. <b>d</b> je peterokut samo ako je trokut.			
7.4. <b>d</b> je peterokut samo ako nije trokut.			

**Pitanje:** *Koji su parovi zadataka primjeri kontrapozicije?*

**[Prirodna dedukcija:** pravila za isključenje implikacije ( $i \rightarrow$ ) i njezino uvođenje ( $u \rightarrow$ )]

1	...	
2	$P \rightarrow Q$	
3	$P$	
4	$Q$	2, 3/ $i \rightarrow$

1	...							
2	<table style="border-collapse: collapse;"> <tr> <td style="border-left: 1px solid black; padding-left: 5px;"><math>P</math></td> <td style="padding-left: 10px;">pretp.</td> </tr> <tr> <td style="border-left: 1px solid black; padding-left: 5px;">...</td> <td></td> </tr> <tr> <td style="border-left: 1px solid black; padding-left: 5px;"><math>Q</math></td> <td></td> </tr> </table>	$P$	pretp.	...		$Q$		
$P$	pretp.							
...								
$Q$								
5	$P \rightarrow Q$	2-4/ $u \rightarrow$						

Pitanje: Na temelju čega možemo postaviti ova pravila, tj. na temelju čega možemo biti sigurni da je istina očuvana?

### 3. $\wedge$ ('i') - Konjunkcija (lat. *conjungere* - spojiti); Konjunktivni sud

Članove konjunkcije nazivamo *konjunktima*

Neki je konjunktivni sud istinit ako i samo ako su **svi konjunktivi istiniti** (utoliko je konjunkcija najinformativniji veznik (samo je u jednom slučaju istinita; neka je rečenica je informativnija od druge ukoliko je od nje u više tumačenja neistinita))

	$P$	$Q$	$P \wedge Q$
1. tumačenje	i	i	i
2. tumačenje	i	n	n
3. tumačenje	n	i	n
4. tumačenje	n	n	n

Mogući veznici za konjunkciju u običnom jeziku:  
*i, pa, te, a, nego, već, no, premda, dok, iako,*  
*kako...tako..., čak i, i...i...*  
 - s negacijom: *ni, niti,*

**Složeni sudovi i njihova semantika; Prirodna dedukcija (PD)**

**Vježba  $\wedge$  - jesu li sljedeći sudovi istiniti?**

Zadani sud:	Prijevod na $\mathcal{L}_p$	Jedan protuprimjer (samo ako sud nije istinit)	i/n
1. I <b>a</b> i <b>b</b> su trokuti.			
2. <b>a</b> je trokut, ali <b>b</b> nije.			
3. <b>b</b> je trokut, dok <b>a</b> niti <b>c</b> nisu.			
4. <b>b</b> nije trokut, već su to <b>a</b> i <b>c</b> .			
5. Ni <b>b</b> ni <b>d</b> nisu trokuti, dok <b>a</b> i <b>c</b> jesu.			
6. Iako je <b>d</b> peterokut, <b>c</b> nije trokut.			

**[Prirodna dedukcija: pravila za isključenje konjunkcije ( $i \wedge$ ) i njezino uvođenje ( $u \wedge$ )]**

<table style="border-collapse: collapse;"> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">1</td><td style="padding-right: 5px;">...</td><td></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">2</td><td style="padding-right: 5px;"><math>P \wedge Q</math></td><td></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">3</td><td style="padding-right: 5px;"><math>P</math></td><td style="padding-left: 20px;">1/ <math>i \wedge</math></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">4</td><td style="padding-right: 5px;"><math>Q</math></td><td style="padding-left: 20px;">1/ <math>i \wedge</math></td></tr> </table>	1	...		2	$P \wedge Q$		3	$P$	1/ $i \wedge$	4	$Q$	1/ $i \wedge$	<table style="border-collapse: collapse;"> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">1</td><td style="padding-right: 5px;">...</td><td></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">2</td><td style="padding-right: 5px;"><math>P</math></td><td></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">3</td><td style="padding-right: 5px;"><math>Q</math></td><td></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">4</td><td style="padding-right: 5px;"><math>P \wedge Q</math></td><td style="padding-left: 20px;">2, 3/ <math>u \wedge</math></td></tr> </table>	1	...		2	$P$		3	$Q$		4	$P \wedge Q$	2, 3/ $u \wedge$
1	...																								
2	$P \wedge Q$																								
3	$P$	1/ $i \wedge$																							
4	$Q$	1/ $i \wedge$																							
1	...																								
2	$P$																								
3	$Q$																								
4	$P \wedge Q$	2, 3/ $u \wedge$																							

Pitanje: Na temelju čega možemo postaviti ova pravila?

Kako je neki opći sud ( $\forall$ ) poopćenje sudova o pojedinačnim predmetima koji stoje u konjunkciji, tako će i pravila za njegovo isključenje i uvođenje biti slična:

isključenje  $\forall$  ( $i \forall$ )                      uvođenje  $\forall$  ( $u \forall$ )

<table style="border-collapse: collapse;"> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">1</td><td style="padding-right: 5px;">...</td><td></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">2</td><td style="padding-right: 5px;"><math>\forall x Px</math></td><td></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">3</td><td style="padding-right: 5px;"><math>Pa</math></td><td style="padding-left: 20px;">2/ <math>i \forall</math></td></tr> </table>	1	...		2	$\forall x Px$		3	$Pa$	2/ $i \forall$	<table style="border-collapse: collapse;"> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">1</td><td style="padding-right: 5px;">...</td><td></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">2</td><td style="padding-right: 5px;">  (a)</td><td></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">3</td><td style="padding-right: 5px;">  ...</td><td></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">4</td><td style="padding-right: 5px;">  <math>Pa</math></td><td></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">5</td><td style="padding-right: 5px;"><math>\forall x Px</math></td><td style="padding-left: 20px;">3-4/ <math>u \forall</math></td></tr> </table>	1	...		2	(a)		3	...		4	$Pa$		5	$\forall x Px$	3-4/ $u \forall$
1	...																								
2	$\forall x Px$																								
3	$Pa$	2/ $i \forall$																							
1	...																								
2	(a)																								
3	...																								
4	$Pa$																								
5	$\forall x Px$	3-4/ $u \forall$																							

Objašnjenje uvođenja:  
U drugom retku uzeli smo bilo koje ime, te smo došli do toga da ono ima svojstvo  $P$ , no do toga bismo došli da smo uzeli i bilo koje drugo ime, pa stoga možemo tvrditi za sva imena. (ovo pravilo samo za sebe nije dovoljno razumljivo, no u zadacima će biti jasnije)

Zadatak: Na temelju čega možemo isključiti  $\forall$  ?

4.  $\vee$  ('ili'); (uključujuća) Disjunkcija (lat. disjungere: razdvojiti); Disjunktivni sud

Članove disjunkcije nazivamo *disjunktima*.

Neki je disjunktivni sud istinit ako i samo ako je **barem jedan od disjunktata istinit**.

	$P$	$Q$	$P \vee Q$
1. tumačenje	i	i	i
2. tumačenje	i	n	i
3. tumačenje	n	i	i
4. tumačenje	n	n	n

Neki mogući veznici za disjunkciju u običnom jeziku:  
*ili, bilo...bilo..., barem je jedan...,...*

**Vježba  $\vee$  : jesu li sljedeći sudovi istiniti?**

Zadani sud:	Prijevod na $\mathcal{L}_p$	Primjer suda koji zadanu disjunkciju čini istinitom (samo ako je istinita)	i/n
1. <b>a</b> je trokut ili je <b>b</b> trokut.			
2. <b>a</b> nije trokut ili to nije <b>b</b> .			
3. <b>a</b> nije trokut ili <b>c</b> nije trokut			
4. <b>d</b> je peterokut ili je <b>b</b> kvadrat			
5. <b>a</b> je trokut, ili je <b>b</b> trokut, ili je <b>c</b> trokut			
6. Barem je jedan od <b>a, b, c, i d</b> peterokut.			

**Uočite odnos između  $\vee$  i  $\rightarrow$ :**

U disjunkciji tvrdimo da je *barem jedan* disjunkt istinit ( $P$  ili  $Q$ ), stoga, ako neki od disjunktata nije istinit (npr.  $P$ ), drugi mora biti istinit ( $Q$ ).

I obrnuto, u implikaciji tvrdimo da ako je antecedens istinit i konzekvens mora biti istinit, stoga je sigurno barem jedno od ovoga dvoga istinito: antecedens je neistinit ili je konzekvens istinit. Kako ovo nije sasvim očigledno, navest ćemo primjer: 'Ako je Rex pas, Rex je životinja.' neistinito je samo u slučaju u kojemu je Rex pas, a nije životinja; no reći 'Rex nije pas ili je Rex životinja.' neistinito je isto samo u tom jednom slučaju (u kojem nijedan od disjunktata nije istinit).

Dakle: reći  $P \vee Q$  jednako je što i reći  $\neg P \rightarrow Q$  ili  $\neg Q \rightarrow P$

Zadatak: Istinitosnim tablicama pokažite istovrijednost ovih dviju rečenica!

**Složeni sudovi i njihova semantika; Prirodna dedukcija (PD)**

**[Prirodna dedukcija: pravila za isključenje disjunkcije ( $i \vee$ ) i njezino uvođenje ( $u \vee$ )]**

<table style="border-collapse: collapse;"> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">1</td><td style="padding-left: 5px;">...</td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">2</td><td style="padding-left: 5px;"><math>P \vee Q</math></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">3</td><td style="padding-left: 5px;">  <math>P</math>     pretp.</td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">4</td><td style="padding-left: 5px;">  ...</td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">5</td><td style="padding-left: 5px;">  <math>R</math></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">6</td><td style="padding-left: 5px;">  <math>Q</math>     pretp.</td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">7</td><td style="padding-left: 5px;">  ...</td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">8</td><td style="padding-left: 5px;">  <math>R</math></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">9</td><td style="padding-left: 5px;"><math>R</math>     2, 3-5, 6-8/ <math>i \vee</math></td></tr> </table>	1	...	2	$P \vee Q$	3	$P$ pretp.	4	...	5	$R$	6	$Q$ pretp.	7	...	8	$R$	9	$R$ 2, 3-5, 6-8/ $i \vee$	<table style="border-collapse: collapse;"> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">1</td><td style="padding-left: 5px;">...</td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">2</td><td style="padding-left: 5px;"><math>P</math></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">3</td><td style="padding-left: 5px;">  <math>P \vee Q</math>     2/ <math>u \vee</math></td></tr> </table>	1	...	2	$P$	3	$P \vee Q$ 2/ $u \vee$
1	...																								
2	$P \vee Q$																								
3	$P$ pretp.																								
4	...																								
5	$R$																								
6	$Q$ pretp.																								
7	...																								
8	$R$																								
9	$R$ 2, 3-5, 6-8/ $i \vee$																								
1	...																								
2	$P$																								
3	$P \vee Q$ 2/ $u \vee$																								

Zadatak: Oslanjajući se na istinosnu tablicu, pokažite da je pravilom  $u \vee$  očuvana istina?

Kako je poseban sud ( $\exists$ ) poopćenje sudova o pojedinačnim predmetima koji stoje u disjunkciji, tako će i pravila za njegovo isključenje i uvođenje biti slična:

isključenje $\exists$ ( $i \exists$ )	Objašnjenje isključenja:	uvođenje $\exists$ ( $u \exists$ )																				
<table style="border-collapse: collapse;"> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">1</td><td style="padding-left: 5px;">...</td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">2</td><td style="padding-left: 5px;"><math>\exists x P x</math></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">3</td><td style="padding-left: 5px;">  <math>(a) P a</math>     pretp.</td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">4</td><td style="padding-left: 5px;">  ...</td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">5</td><td style="padding-left: 5px;">  <math>G a</math></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">6</td><td style="padding-left: 5px;">  <math>\exists x G x</math>     5/ <math>u \exists</math></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">7</td><td style="padding-left: 5px;"><math>\exists x G x</math>     2, 3-6/ <math>i \exists</math></td></tr> </table>	1	...	2	$\exists x P x$	3	$(a) P a$ pretp.	4	...	5	$G a$	6	$\exists x G x$ 5/ $u \exists$	7	$\exists x G x$ 2, 3-6/ $i \exists$	<p>U 2. retku stoji da je netko <math>P</math> (što je poopćenje od: 'Pa ili Pb ili...'). U 3. retku pretpostavljamo da <b>a</b> ima svojstvo <math>P</math> (no ne znamo ima li ga doista). U 5. (pomoću pretpostavke) dolazimo do toga da <b>a</b> ima i svojstvo <math>G</math> (i to možemo tvrditi samo uz gornju pretpostavku). No ukoliko se riješimo imena <b>a</b>, možemo izaći iz poddokaza. Mi, naime, ne znamo ima li <b>a</b> svojstvo <math>P</math> no sigurni smo da ga netko ima.</p>	<table style="border-collapse: collapse;"> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">1</td><td style="padding-left: 5px;">...</td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">2</td><td style="padding-left: 5px;"><math>P a</math></td></tr> <tr><td style="border-right: 1px solid black; padding-right: 5px;">3</td><td style="padding-left: 5px;">  <math>\exists x P x</math>     2/ <math>u \exists</math></td></tr> </table>	1	...	2	$P a$	3	$\exists x P x$ 2/ $u \exists$
1	...																					
2	$\exists x P x$																					
3	$(a) P a$ pretp.																					
4	...																					
5	$G a$																					
6	$\exists x G x$ 5/ $u \exists$																					
7	$\exists x G x$ 2, 3-6/ $i \exists$																					
1	...																					
2	$P a$																					
3	$\exists x P x$ 2/ $u \exists$																					

Zadatak: Na temelju čega možemo uključiti  $\exists$ ? Kako bi ove sheme pravila izgledale na domeni od dva predmeta – **a** i **b**, kao pojedinačni sudovi o njima?

## Složeni sudovi i njihova semantika; Prirodna dedukcija (PD)

### 5. $\leftrightarrow$ ('ako i samo ako'); Ekvivalencija, Bikondicional

**Ekvivalencija je istinita samo ako njezini članovi imaju jednake istinitosne vrijednosti** (bilo da su oba istiniti, bilo da su oba neistiniti). Možemo ju promatrati kao složen veznik koji tvrdi: jedan je sud i dostatan i nužan uvjet za drugi (strelica ide i od njega i ka njemu).

	$P$	$Q$	$P \leftrightarrow Q$
1. tumačenje ( $P \wedge Q$ )	i	i	i
2. tumačenje ( $P \wedge \neg Q$ )	i	n	n
3. tumačenje ( $\neg P \wedge Q$ )	n	i	n
4. tumačenje ( $\neg P \wedge \neg Q$ )	n	n	i

Ekvivalenciju ( $P \leftrightarrow Q$ ) možemo promatrati kao obostranu implikaciju. Njome se zapravo tvrdi: '**P ako Q**, i **P samo ako Q**' (što simboliziramo:  $(Q \rightarrow P) \wedge (P \rightarrow Q)$ )  
(**uočite!**: 'P, ako i samo ako Q': veznik '**ako**' obilježava antecedens, a veznik '**samo ako**' obilježava konsekvens)

Ekvivalencija je **logički oblik klasične definicije**. Npr. definicija '*Heksagon je geometrijski lik koji ima šest kutova i šest stranica*', strogo logički glasila bi: *Nešto je heksagon ako i samo ako je geometrijski lik sa šest kutova i šest stranica.*'

$$\forall x(Heksagon(x) \leftrightarrow (Geomlik(x) \wedge Šesterokutan(x) \wedge Šesterostraničan(x)))$$

#### Vježba $\leftrightarrow$ : jesu li zadani sudovi istiniti?

Zadani sud:	Prijevod na $\mathcal{L}_p$	Postupak	i/n
1. <b>a</b> je trokut ako i samo ako je <b>b</b> trokut.			
2. Ako i samo ako je <b>a</b> trokut, i <b>c</b> je trokut.			
3. Ako je <b>b</b> trokut, i <b>d</b> je, i samo ako je <b>b</b> trokut, i <b>d</b> je trokut.			
4. <b>b</b> je trokut samo ako je <b>d</b> trokut, i <b>d</b> je trokut samo ako je <b>b</b> trokut.			
5. <b>b</b> je trokut ako i samo ako nije peterokut.			
6. <b>b</b> je trokut ako i samo ako nije kvadrat.			
7. <b>d</b> nije peterokut ako i samo ako nije peterokut.			

(uočite odnos prva četiri zadatka u Vježbi alternacija i Vježbi  $\leftrightarrow$ !)



## Složeni sudovi i njihova semantika; Prirodna dedukcija (PD)

### 6. Alternacija (isključujuća, odnosno ekskluzivna disjunkcija)

Razlika uključujuće i isključujuće disjunkcije:

U svakodnevnom govoru često ne naglašavamo razliku između ove dvije vrste disjunktivnog suda jer te razlike podrazumijevamo.

Npr. Kada nas konobar upita hoćemo li kavu s toplim ili hladnim mlijekom podrazumijevamo da neće istodobno utočiti oba (podrazumijevamo  $\neg(T \wedge H)$ ). To je isključujuća (ekskluzivna) disjunkcija (isključuje mogućnost istinitosti oba člana)

Kada pak kupujete sendvič, a prodavač vas upita koje priloge hoćete da stavi u njega: majonezu ili kisele krastavce, podrazumijeva se da možete zahtijevati da oba priloga stavi u sendvič. To je uključujuća (inkluzivna) disjunkcija (uključuje mogućnost istodobne istinitosti:  $M \wedge K$ , odnosno, moguće je zatražiti i majonezu i kisele krastavce)

Za alternativni sud nećemo rabiti poseban simbol, već ćemo ga izražavati drugim simbolima. U običnom jeziku, alternacija ima oblik: '**Ili...**, **ili...**' pri čemu se podrazumijeva da se sudovi međusobno isključuju, **odnosno: složeni sud je istinit kad je samo jedan od alternanata (sudova koji su u alternaciji) istinit.**

(uočite razliku! **barem jedan istinit** (uključujuća disj.) – **samo jedan istinit** (isključujuća disj.))

Primjer 1:

Kada kome kažete: '**Ili ću izaći van, ili ću ostati kući.**' (pri tom ne mislimo da bi oboje moglo biti istinito kao što je slučaj u uključujućoj disjunkciji);

Primjer 2:

**'Ili ću proći, ili ću pasti razred'** (pri tom ne mislite da bi oboje moglo biti moguće)

Alternaciju drugim veznicima možemo izraziti na više načina:

1. U Primjeru 1 zapravo je rečeno: '**Izaći ću van ili ću ostati kući, no neću i izaći van i ostati kući**', a to možemo prevesti:  $(V \vee K) \wedge \neg(V \wedge K)$
2. Primjer 1 možemo protumačiti i ovako: '**Izaći ću van, a neću ostati kući, ili neću izaći van i ostat ću kući.**', a to možemo prevesti:  $(V \wedge \neg K) \vee (\neg V \wedge K)$
3. Pomoću ekvivalencije ako su dva alternanta (pogledajte 'Ekvivalencija')

**Vježba alternacija: jesu li zadani sudovi istiniti?**

Zadani sud:	Prijevod na $\mathcal{L}_p$	Postupak	i/n
1. Ili je <b>a</b> trokut, ili je <b>b</b> trokut.			
2. Ili je <b>a</b> trokut, ili je to <b>c</b> .			
3. Ili je <b>b</b> , ili je <b>d</b> trokut.			
4. <b>b</b> je trokut ili je to <b>d</b> , no nisu oba trokuti.			
5. <b>b</b> je trokut a <b>d</b> nije, ili je <b>d</b> trokut a <b>b</b> nije.			
6. Ili <b>c</b> nije trokut, ili to nije <b>b</b> .			
7. Ili <b>c</b> nije trokut ili <b>b</b> to jest.			
8. Ili je <b>a</b> , ili je <b>b</b> , ili je <b>d</b> trokut.			

## Složeni sudovi i njihova semantika; Prirodna dedukcija (PD)

9. Ili je <b>a</b> , ili je <b>b</b> , ili je <b>c</b> trokut.			
--	--	--	--

U zadacima koje ćemo/ćete rješavati, disjunkciju ćemo/ćete uvijek shvaćati kao uključujuću ukoliko drugačije neće biti naglašeno!

Ekvivalenciju možemo promatrati i kao negaciju dvočlane alternacije (ili obrnuto: alternaciju možemo promatrati kao negaciju ekvivalencije, što je isto). Naime, dvočlana alternacija je istinita samo ako su oba alternanta različitih istinitosnih vrijednosti, a upravo je u tom slučaju ekvivalencija neistinita. S druge strane, ekvivalencija je istinita samo ako njezini članovi imaju jednake istinitosne vrijednosti, a upravo je u tom slučaju alternacija neistinita. Drugim riječima, u svakom slučaju u kojemu je ekvivalencija istinita, alternacija je neistinita, i u svakom slučaju u kojemu je ekvivalencija neistinita, alternacija je istinita.

### Sažetak:

*Konjunkcija* ( $\wedge$ ) je istinita samo u slučaju u kojemu su **svi konjunkt** istiniti.

*Disjunkcija* ( $\vee$ ) je istinita kada je **barem jedan** od disjunkata istinit.

*Implikacija* ( $\rightarrow$ ) je neistinita samo u slučaju u kojemu je **antecedens istinit a konsekvens neistinit**.

*Ekvivalencija* ( $\leftrightarrow$ ) je istinita samo u slučajevima u kojima **oba člana imaju jednaku istinitosnu vrijednost**.

*Alternacija* (isključujuća disjunkcija) je istinita samo u slučaju u kojemu je **samo jedan** alternant istinit.

U sudu  $P \rightarrow Q$ ,  $P$  je *dostatan uvjet* za ostvarenje  $Q$ , a  $Q$  je *nužan uvjet* za ostvarenje  $P$  (odnosno, bez njega  $P$  se ne može ostvariti, tj.  $\neg Q \rightarrow \neg P$  — *kontrapozicija*)

$P \vee Q$  istovrijedno je s  $\neg P \rightarrow Q$  i s  $\neg Q \rightarrow P$ .