



INSPETORES DE CIRCUNSTÂNCIAS

Desidério Murcho

Departamento de Filosofia da Universidade Federal de Ouro Preto

Inspetor de circunstâncias

2

- Um inspetor de circunstâncias é um dispositivo gráfico que permite determinar se a forma lógica de um argumento proposicional verofuncional é ou não válida.



UFOP

Exemplo de validade

3

Aristóteles e Platão eram gregos.
Logo, Aristóteles era grego.



UFOP

Exemplo de validade

4

Aristóteles e Platão eram gregos.
Logo, Aristóteles era grego.

P: Aristóteles era grego.
Q: Platão era grego.



UFOP

Exemplo de validade

5

Aristóteles e Platão eram gregos.
Logo, Aristóteles era grego.

P: Aristóteles era grego.
Q: Platão era grego.

$P \wedge Q$
Logo, P



Exemplo de validade

6

Aristóteles e Platão eram gregos.
Logo, Aristóteles era grego.

P: Aristóteles era grego.

Q: Platão era grego.

$P \wedge Q$

Logo, P

| P Q | $P \wedge Q \models P$ |
|-----|------------------------|
| | |
| | |
| | |
| | |



UFOP

Exemplo de validade

7

Aristóteles e Platão eram gregos.
Logo, Aristóteles era grego.

P: Aristóteles era grego.

Q: Platão era grego.

$P \wedge Q$

Logo, P

| P Q | $P \wedge Q \Rightarrow P$ |
|-----|----------------------------|
| V V | |
| V F | |
| F V | |
| F F | |



Exemplo de validade

8

Aristóteles e Platão eram gregos.
Logo, Aristóteles era grego.

P: Aristóteles era grego.

Q: Platão era grego.

$P \wedge Q$

Logo, P

| P Q | $P \wedge Q \Rightarrow P$ |
|-----|----------------------------|
| V V | V |
| V F | V |
| F V | F |
| F F | F |



Exemplo de validade

9

Aristóteles e Platão eram gregos.
Logo, Aristóteles era grego.

P: Aristóteles era grego.

Q: Platão era grego.

$P \wedge Q$

Logo, P

| P Q | $P \wedge Q$ | $\models P$ |
|-----|--------------|-------------|
| V V | V | V |
| V F | | V |
| F V | | F |
| F F | | F |



Exemplo de validade

10

Aristóteles e Platão eram gregos.
Logo, Aristóteles era grego.

P: Aristóteles era grego.

Q: Platão era grego.

$P \wedge Q$

Logo, P

| P Q | $P \wedge Q \Rightarrow P$ | |
|-----|----------------------------|---|
| V V | V | V |
| V F | F | V |
| F V | | F |
| F F | | F |



UFOP

Exemplo de validade

11

Aristóteles e Platão eram gregos.
Logo, Aristóteles era grego.

P: Aristóteles era grego.

Q: Platão era grego.

$P \wedge Q$

Logo, P

| P Q | $P \wedge Q \models P$ | |
|-----|------------------------|---|
| V V | V | V |
| V F | F | V |
| F V | F | F |
| F F | F | F |



Exemplo de validade

12

Aristóteles e Platão eram gregos.
Logo, Aristóteles era grego.

P: Aristóteles era grego.
Q: Platão era grego.

$P \wedge Q$
Logo, P

| P Q | $P \wedge Q \neq P$ | |
|-----|---------------------|---|
| V V | V | V |
| V F | F | V |
| F V | F | F |
| F F | F | F |

Há alguma circunstância em que a premissa é verdadeira e a conclusão falsa?

Se há, o argumento tem uma forma inválida.
(Pode ser válido, mas não é formalmente válido.)

Se não há, o argumento é válido.



Exemplo de invalidade

13

Aristóteles ou Platão eram gregos.
Logo, Aristóteles era grego.

P: Aristóteles era grego.
Q: Platão era grego.

$P \vee Q$
Logo, P

| P Q | $P \vee Q \neq P$ | |
|-----|-------------------|---|
| V V | V | V |
| V F | V | V |
| F V | V | F |
| F F | F | F |

Apesar de o argumento ter premissa e conclusão verdadeira, tem uma forma inválida porque a conclusão poderia ser falsa sendo a premissa verdadeira. Imagine-se que Aristóteles era persa e Platão grego; nesse caso, a premissa do argumento é verdadeira e a conclusão falsa.

Aristóteles ou Platão escreveu a *República*.
Logo, Aristóteles escreveu a *República*.



Validade com duas premissas

14

O João está em Ouro Preto ou em Brasília.
O João não está em Ouro Preto.
Logo, está em Brasília.

P: O João está em Ouro Preto.
Q: O João está em Brasília.

$P \vee Q$
 $\neg P$
Logo, Q

| P Q | $P \vee Q, \neg P \models Q$ | | |
|-----|------------------------------|---|---|
| V V | V | F | V |
| V F | V | F | F |
| F V | V | V | V |
| F F | F | V | F |

O argumento é válido porque não há qualquer circunstância na qual as premissas sejam verdadeiras e a conclusão falsa.

A ordem das premissas é irrelevante.

É irrelevante haver circunstâncias nas quais a conclusão é falsa, desde que nessas circunstâncias as premissas não sejam **todas** verdadeiras.



Invalidade com duas premissas

15

O conhecimento é possível ou os cépticos estão enganados.

O conhecimento é possível.

Logo, os cépticos estão enganados.

P: O conhecimento é possível.

Q: Os cépticos estão enganados.

| P Q | P \vee Q, P \neq Q | | |
|-----|------------------------|---|---|
| V V | V | V | V |
| V F | V | V | F |
| F V | V | F | V |
| F F | F | F | F |

P \vee Q

P

Logo, Q

O argumento tem uma forma inválida, dado haver uma circunstância na qual as premissas são verdadeiras e a conclusão falsa.

A forma é inválida apesar de em algumas circunstâncias as premissas e a conclusão serem verdadeiras.



O que mostram os inspetores?

16

- Os inspetores de circunstâncias mostram o que significa dizer que num argumento válido é impossível as premissas serem verdadeiras e a conclusão falsa.
- Mostram por que razão é absurdo rejeitar a conclusão de um argumento válido se aceitarmos as suas premissas: porque se o argumento for válido e as premissas verdadeiras não há qualquer maneira de a conclusão ser falsa.



UFOP

Formas atômicas e moleculares

17

- Uma **forma proposicional atômica** não contém quaisquer operadores verofuncionais
 - ▣ A vida faz sentido (P)
- Uma **forma proposicional molecular** contém operadores verofuncionais
 - ▣ A vida não faz sentido ($\neg P$)



Aplicação de operadores

18

- Podemos aplicar qualquer operador a formas proposicionais atômicas
 - ▣ Fazemos \neg operar sobre P e ficamos com $\neg P$
 - ▣ Fazemos \rightarrow operar sobre P e Q e ficamos com $P \rightarrow Q$



Aplicação de operadores

19

- Podemos aplicar qualquer operador a formas proposicionais **moleculares**
 - Fazemos \neg operar sobre $\neg P$ e ficamos com $\neg\neg P$
 - Fazemos \vee operar sobre $\neg P$ e Q e ficamos com $\neg P \vee Q$



Exercício

20

| P Q | $P \rightarrow Q, Q \rightarrow P \equiv \neg P \vee Q$ | | | |
|-----|---|---|---|---|
| V V | V | V | F | V |
| V F | F | V | F | F |
| F V | V | F | V | V |
| F F | V | V | V | V |



Diferenças de âmbito

21

- Não é verdade que se a desigualdade é sempre injusta, Marx tem razão
 - $\neg(P \rightarrow Q)$
- Se a desigualdade não é sempre injusta, Marx tem razão
 - $\neg P \rightarrow Q$



Diferenças de âmbito

22

- Não é verdade que se o João está em Ouro Preto, está com a namorada
 - $\neg(P \rightarrow Q)$
- Se o João não está em Ouro Preto, está com a namorada
 - $\neg P \rightarrow Q$



Noção de âmbito

23

- O âmbito de um operador é a proposição ou proposições que esse operador afeta
 - $\neg(P \rightarrow Q)$
 - A negação tem **âmbito longo**: afeta a condicional
 - A condicional tem **âmbito curto**: só afeta P e Q
 - $\neg P \rightarrow Q$
 - A negação tem **âmbito curto**: só afeta P
 - A condicional tem **âmbito longo**: afeta a negação de P



Noção de âmbito

24

- $\neg(P \rightarrow Q)$
 - ▣ Esta forma proposicional é uma negação
 - ▣ É a negação de uma condicional
 - ▣ Operador principal: negação

- $\neg P \rightarrow Q$
 - ▣ Esta forma proposicional é uma condicional
 - ▣ É uma condicional que tem uma negação por antecedente
 - ▣ Operador principal: condicional



Operador principal

25

- Uma forma proposicional só pode ter um operador principal.



UFOP

Tabelas de verdade diferentes

26

| P Q | $\neg(P \rightarrow Q)$ |
|-----|-------------------------|
| V V | F V |
| V F | V F |
| F V | F V |
| F F | F V |

| P Q | $\neg P \rightarrow Q$ |
|-----|------------------------|
| V V | F V |
| V F | F V |
| F V | V V |
| F F | V F |

As **condições de verdade** são diferentes.

Uma proposição com a primeira forma lógica só é verdadeira quando P é verdadeira e Q falsa.

Uma proposição com a segunda forma lógica é verdadeira em todas as circunstâncias, exceto quando P e Q são ambas falsas.



Exercícios

27

- Qual é o operador principal?
 - $P \Leftrightarrow (\neg Q \wedge P)$
 - $P \wedge \neg(Q \wedge P)$
 - $\neg(P \wedge \neg(Q \wedge P))$



Exercícios

28

- Formalize:
 - Não há felicidade nem justiça.
 - $\neg P \wedge \neg Q$
 - Não é verdade que há ou felicidade ou justiça.
 - $\neg(P \vee Q)$
 - Não há felicidade ou justiça.
 - $\neg P \vee Q$?
 - $\neg(P \vee Q)$?



Formas válidas comuns

29

- Silogismo hipotético

$$P \rightarrow Q$$

$$Q \rightarrow R$$

$$\therefore P \rightarrow R$$

- Silogismo disjuntivo

$$P \vee Q$$

$$\neg P$$

$$\therefore Q$$

- Dilema

$$P \vee Q$$

$$P \rightarrow R$$

$$Q \rightarrow R$$

$$\therefore R$$

- Contraposição

$$P \rightarrow Q$$

$$\therefore \neg Q \rightarrow \neg P$$



Confusões comuns

30

Forma válida

- *Modus ponens*

$$P \rightarrow Q$$

$$P$$

$$\therefore Q$$

Forma falaciosa

- Afirmação da conseqüente

$$P \rightarrow Q$$

$$Q$$

$$\therefore P$$



Confusões comuns

31

Formas válidas

- *Modus ponens*

$$P \rightarrow Q$$

$$P$$

$$\therefore Q$$

- *Modus tollens*

$$P \rightarrow Q$$

$$\neg Q$$

$$\therefore \neg P$$

Formas falaciosas

- Afirmação da conseqüente

$$P \rightarrow Q$$

$$Q$$

$$\therefore P$$

- Negação da antecedente

$$P \rightarrow Q$$

$$\neg P$$

$$\therefore \neg Q$$



Confusões comuns

32

Argumento válido

- Se Marx tem razão, toda a desigualdade é injusta. Marx tem razão. Logo, toda a desigualdade é injusta.

Argumento falacioso

- Se Marx tem razão, toda a desigualdade é injusta. Toda a desigualdade é injusta. Logo, Marx tem razão.



Confusões comuns

33

Argumentos válidos

- Se Marx tem razão, toda a desigualdade é injusta. Marx tem razão. Logo, toda a desigualdade é injusta.
- Se Deus existe, a vida tem sentido. A vida não tem sentido. Logo, Deus não existe.

Argumentos falaciosos

- Se Marx tem razão, toda a desigualdade é injusta. Toda a desigualdade é injusta. Logo, Marx tem razão.
- Se Deus existe, a vida tem sentido. Deus não existe. Logo, a vida não tem sentido.



Exercícios

34

1. Demonstrar a validade e invalidade das formas comuns recorrendo a inspetores de circunstâncias
2. Identificar a forma dos argumentos seguintes, e determinar se são válidos:
 - a) Se a coragem é filha do medo, o medo é pai da coragem. Logo, se o medo não é pai da coragem, a coragem não é filha do medo.
 - b) Se temos livre-arbítrio, Sartre tinha razão. Ora, Sartre tinha razão. Logo, temos livre-arbítrio.



Fases da avaliação de argumentos



Expressão canônica

36

Hodiernamente não se pode já ter a ilusão de que a ética não é relativa. A alternativa imposta é entre a relatividade da ética e a implausibilidade do absolutismo, e esta última tem sido sublinhada por todos os pensadores da contemporaneidade.

A ética é relativa ou o absolutismo é implausível.

O absolutismo é implausível.

Logo, a ética é relativa.



UFOP

Interpretação e formalização

37

P: A ética é relativa.

Q: O absolutismo é plausível.


$$P \vee \neg Q$$
$$\neg Q$$

$$\therefore P$$


Inspetor de circunstâncias

38

| P Q | $P \vee \neg Q, \neg Q \models P$ | | |
|-----|-----------------------------------|-----|---|
| V V | V F | F V | V |
| V F | V V | V V | V |
| F V | F F | F F | F |
| F F | V V | V V | F |

Análise

O argumento original não tem uma forma lógica válida, pois há uma circunstância na qual as premissas são verdadeiras e a conclusão é falsa.



Resumo

39

1. Expressão canônica

- Formula-se as premissas e conclusão na sua expressão canônica

2. Interpretação

- Atribui-se variáveis proposicionais às premissas e conclusão do argumento

3. Formalização

- Exibe-se a forma lógica do argumento



Resumo

40

4. Inspetor de circunstâncias

- Constrói-se o inspetor, separando cada premissa com vírgulas

5. Análise

- Interpreta-se os resultados do inspetor de circunstâncias



41

Duas aplicações

Negações e equivalências surpreendentes



UFOP

Clarificação da linguagem

42

- A lógica estuda a argumentação, mas para o fazer clarifica a linguagem e esse é um aspecto crucial para qualquer atividade primariamente cognitiva, como é o caso da filosofia
- Queremos clarificar a linguagem porque queremos saber exatamente o que estamos a dizer ou a pensar, para podermos avaliar essas idéias rigorosamente, em vez de nos limitarmos a apreciá-las



UFOP

Negar condicionais

43

Não concordo que:
Se temos livre-arbítrio,
Sartre tem razão

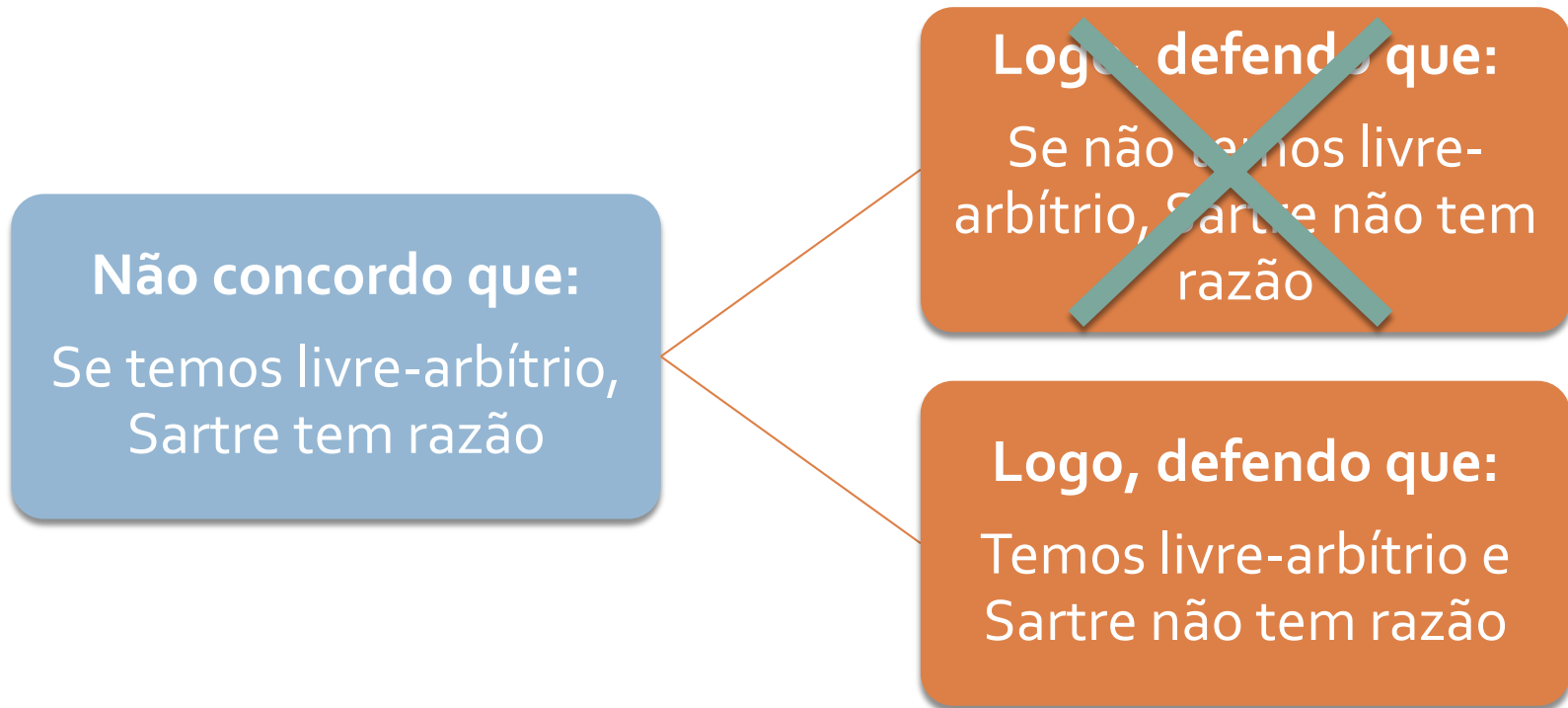
Logo, defendo que:
Se não temos livre-
arbítrio, Sartre não tem
razão

Logo, defendo que:
Temos livre-arbítrio e
Sartre não tem razão



Negar condicionais

44



Negar condicionais

45

Não concordo que:
Se temos livre-arbítrio, Sartre tem razão

Temos livre-arbítrio e Sartre não tem razão

| P Q | $\neg(P \rightarrow Q)$ |
|-----|-------------------------|
| V V | F V |
| V F | V F |
| F V | F V |
| F F | F V |

| P Q | $\neg P \rightarrow \neg Q$ |
|-----|-----------------------------|
| V V | F V F |
| V F | F V V |
| F V | V F F |
| F F | V V V |

| P Q | $P \wedge \neg Q$ |
|-----|-------------------|
| V V | F F |
| V F | V V |
| F V | F F |
| F F | F V |

Se não temos livre-arbítrio, Sartre não tem razão

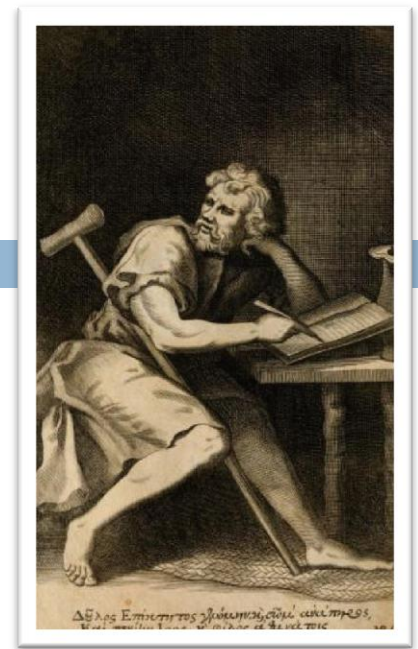


UFOP

Pergunta epictetiana

46

- Se sem lógica nem sabemos negar corretamente idéias simples, como saberemos discutir corretamente idéias complexas?



UFOP

Negações proposicionais

47

| Designação | Forma original | Resultado da negação |
|--------------------------|-----------------------------|--|
| Negação da condicional | $\neg(P \rightarrow Q)$ | $P \wedge \neg Q$ |
| Negação da bicondicional | $\neg(P \leftrightarrow Q)$ | $(P \wedge \neg Q) \vee (\neg P \wedge Q)$ |
| Negação da conjunção | $\neg(P \wedge Q)$ | $\neg P \vee \neg Q$ |
| Negação da disjunção | $\neg(P \vee Q)$ | $\neg P \wedge \neg Q$ |

Chama-se **leis de De Morgan** à negação da conjunção e da disjunção, em nome de Augustus De Morgan (1806-1871)



Equivalências proposicionais

48

- Duas formas proposicionais são equivalentes quando têm as mesmas condições de verdade

| P Q | $P \rightarrow Q$ |
|-----|-------------------|
| V V | V |
| V F | F |
| F V | V |
| F F | V |

| P Q | $\neg P \vee Q$ |
|-----|-----------------|
| V V | F V |
| V F | F F |
| F V | V V |
| F F | V V |



Algumas equivalências proposicionais

49

Algumas equivalências proposicionais

| | |
|-----------------------|--|
| $P \rightarrow Q$ | $\neg P \vee Q$ |
| $P \Leftrightarrow Q$ | $(P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow P)$ |
| $P \vee Q$ | $\neg(\neg P \wedge \neg Q)$ |
| $P \wedge Q$ | $\neg(\neg P \vee \neg Q)$ |
| P | $\neg\neg P$ |



50

Argumentos com três variáveis



UFOP

Um exemplo

51

Argumento

O conhecimento é possível ou os cépticos estão enganados.

Se o conhecimento é possível, o que os cépticos dizem é uma fantasia.

Se os cépticos estão enganados, o que eles dizem também é uma fantasia.

Logo, em qualquer dos casos, o que os cépticos dizem é uma fantasia.

Interpretação

P: O conhecimento é possível.

Q: Os cépticos estão enganados.

R: O que os cépticos dizem é uma fantasia.

Forma lógica

$P \vee Q$

$P \rightarrow R$

$Q \rightarrow R$

$\therefore R$



Um exemplo

52

Forma lógica

$P \vee Q$

$P \rightarrow R$

$Q \rightarrow R$

$\therefore R$

| PQR | $P \vee Q, P \rightarrow R, Q \rightarrow R \models R$ |
|-----|--|
| VVV | |
| VVF | |
| VFV | |
| VFF | |



Um exemplo

53

Forma lógica

$P \vee Q$

$P \rightarrow R$

$Q \rightarrow R$

$\therefore R$

| PQR | $P \vee Q, P \rightarrow R, Q \rightarrow R \models R$ |
|-----|--|
| VVV | |
| VVF | |
| VFV | |
| VFF | |
| FVV | |
| FVF | |
| FFV | |
| FFF | |



Um exemplo

54

Forma lógica

$P \vee Q$

$P \rightarrow R$

$Q \rightarrow R$

$\therefore R$

| PQR | $P \vee Q, P \rightarrow R, Q \rightarrow R \models R$ | | | |
|-----|--|---|---|---|
| VVV | V | V | V | V |
| VVF | V | F | F | F |
| VFV | V | V | V | V |
| VFF | V | F | V | F |
| FVV | V | V | V | V |
| FVF | V | V | F | F |
| FFV | F | V | V | V |
| FFF | F | V | V | F |



Número de filas

55

- Sendo n o número de variáveis proposicionais, x é o número de filas: $2^n = x$
- 2 representa o número de valores de verdade (verdadeiro e falso)
- Sendo $n = 2$, temos 4 filas (2×2); sendo $n = 3$, temos 8 filas ($2 \times 2 \times 2$). E assim por diante.



Variáveis de fórmula



Variáveis de fórmula

57

$(P \wedge Q) \rightarrow R$

$P \wedge Q$

$\therefore R$

$\neg P \rightarrow (R \wedge S)$

$\neg P$

$\therefore R \wedge S$

$A \rightarrow B$

A

$\therefore B$



58

Verdades e falsidades lógicas

E validades surpreendentes



UFOP

Verdades e falsidades lógicas

59

□ Se a vida é bela, a vida é bela

□ $P \rightarrow P$

□ A vida é bela e não é bela

□ $P \wedge \neg P$

| P | $P \rightarrow P$ |
|---|-------------------|
| V | V |
| F | V |

| P | $P \wedge \neg P$ |
|---|-------------------|
| V | F |
| F | F |



Validades surpreendentes

60

- Qualquer argumento que tenha uma verdade lógica por conclusão é válido:
 - A relva é verde. Logo, se a vida é bela, a vida é bela.
 - $Q \models P \rightarrow P$



Validades surpreendentes

61

- Qualquer argumento que tenha uma falsidade lógica por premissa é válido.
 - A vida é bela e não é bela. Logo, Deus existe.
 - $P \wedge \neg P \vDash Q$



Validades surpreendentes

62

- Qualquer argumento cujas premissas se contradigam é válido.
 - A vida é bela. A vida não é bela. Logo, Deus existe.
 - $P, \neg P \models Q$



63

Validades informais



UFOP

Validades informais

64

O João é casado. Logo, não é solteiro.

- A validade deste argumento não é captável analisando apenas a forma lógica.
- É uma validade informal.
- A lógica formal não estuda este tipo de argumentos.

