Lógica I Aula 12

Professor: José Eurípedes F. de Jesus Filho

Contato: jeferreirajf@gmail.com

```
Arr Se I[E \leftrightarrow G]=T então I[E \Lambda G]=T OU I[¬Ε \Lambda ¬G]=T.

Arr I[E \leftrightarrow G]=T \rightarrow VI, I[E]=I[G] \rightarrow OU (1) I[E]=I[G]=T OU (2) I[E]=I[G]=F;

Arr (1) \rightarrow I[E]=I[G]=T \rightarrow I[E] \Lambda I[G]=T \rightarrow I[E \Lambda G]=T; CQD!

Arr (2) \rightarrow I[E]=I[G]=F \rightarrow ¬I[E]=¬I[G]=¬F \rightarrow I[¬E]=I[¬G]=T \rightarrow I[¬E \Lambda ¬G]=T; CQD!
```

```
>¬(E ↔ G) tautologia se e somente se E e ¬G são tautologias.

> Volta:

✓ E e ¬G tautologias → VI, I[E]=T e I[¬G]=T → VI, I[E]=I[¬G]=T → VI, I[E ↔ ¬G]=T → VI, ¬I[¬E ↔ ¬¬G]=¬T → VI, ¬I[E ↔ ¬G]=F → VI, ¬I[E ↔ G]=F → VI, ¬I[E ↔ G]=F → VI, ¬I[E ↔ G]=T → ¬(E ↔ G) tautologia; CQD!

> Ida fica para vocês...
```

```
> Se E → G e G → H são tautologias então E → H é tautologia.

✓ Por hipótese, suponha E → H não tautologia → ∃I | I[E → H]=F → ∃I |
I[E]=T e I[H]=F.

✓ Tomemos esse I | I[E]=T e I[H]=F → I[E → G]=T pois E → G é tautologia →
I[E]=T e I[G]=T;

✓ Como G → H é tautologia → I[G → H]=T → I[G]=T e I[H]=T. Absurdo! Pois
para tal I, I[H]=F por hipótese! CQD.
```

```
> Se I[¬(E → G)]=T então I[E]=I[¬G]=T.

✓ Por hipótese, suponha I[E]=I[¬G]=F;

✓ I[¬(E → G)]=T → (¬I[(E → G)])=T → (¬(I[E] → I[G]))=T → (¬(F → T))=T →
 (¬(T))=T → ¬T=T → F=T. Absurdo! CQD.
```