Nejprve ukážeme, že pro libovolné formule X a Y je $\{\neg X, X\} \vdash Y$.

1. $\vdash \neg X \to (\neg Y \to \neg X)$ (A1)
2. $\{\neg X, X\} \vdash \neg X$ (definice $T \vdash A$ pro $A \in T$)
3. $\{\neg X, X\} \vdash \neg Y \to \neg X$ (MP 1,2)
4. $\vdash (\neg Y \to \neg X) \to (X \to Y)$ (A3)
5. $\{\neg X, X\} \vdash X \to Y$ (MP 3,4)
6. $\{\neg X, X\} \vdash X$ (definice $T \vdash A$ pro $A \in T$)
7. $\{\neg X, X\} \vdash Y$ (MP 5,6), toto jsme chtěli ukázat, dále podle věty o dedukci
8. $\{\neg X\} \vdash X \to Y$ (VD7)
9. $\vdash \neg X \to (X \to Y)$ (VD8), nyní můžeme uvážit speciální případ volby $X = \neg A$, $Y = \neg\neg\neg A$, který už jsme mohli dosazovat od začátku, ale takhle jsme si ukázali navíc obecnější pravidlo, že ze sporných předpokladů je možné dokázat cokoli.
10. $\{\neg\neg A\} \vdash \neg A \to \neg\neg\neg A$ (dosazení do 8)
11. $\vdash (\neg A \to \neg\neg\neg A) \to (\neg\neg A \to A)$ (A3)
12. $\{\neg\neg A\} \vdash \neg\neg A \to A$ (MP 10,11)
13. $\{\neg\neg A\} \vdash A$ (VD12)
14. $\vdash \neg\neg A \to A$ (VD13)