٤ ـ أما المقررة التالية فنقدم عليها البرهان بصورة غير مباشرة:

T4 $\quad p \vee q \rightarrow (\neg q \rightarrow p).$

البرهان

(1)	$p \vee q$	{a}
(2)	$\neg q$	
(3)	$\neg p$	{a-i-p}
(4)	q	{od: 1, 3}

كما هو ملاحظ يمكننا أن نبرهن أي صيغة لها الصوره:

$$\varnothing \vee \varphi \rightarrow (\neg \varphi \rightarrow \varnothing)$$

حيث $\varnothing$، φ هي أي صيغ في نظرية حساب القضايا. ونلاحظ أيضاً أن النسق بصفة عامة ينظر إلى البرهان في مثل هذه الحالة على أنه يستند إلى الافتراضات ١، ٢ في البرهان السابق، وخطوات البرهان غير المباشر. وإذا طبقنا القاعدة OD على ١، ٣ فنحصل على φ في الخطوة الرابعة، ومن ثم يصبح البرهان كما يلي:

(1)	$\varnothing \vee \varphi$	{a}
(2)	$\neg \varphi$	
(3)	$\neg \varnothing$	{a-i-2}
(4)	φ	{OD: 1; 3}

وهذا يناقض الخطوة {٢؛ ٤}

على سبيل المثال: الصيغة:

(a) $\quad (p \equiv q) \vee p \wedge r \rightarrow [\neg (p \wedge r) \rightarrow (p \equiv q)]$

هذه الصيغة ترد إلى الصورة:

$$\varnothing \vee \varphi \rightarrow (\neg \varphi \rightarrow \varnothing)$$

حيث نلاحظ أن $\varnothing = (p \equiv q)$، $\varphi = (p \wedge r)$ وفي هذه الحالة يكون البرهان كما يلي: