Возьмем формулу $(A \to P(y)) \to (A \to \forall x P(x))$
Она не общезначима: пусть не общезначима $P(y)$, и $\exists x P(x)$ истинна. Возьмем в качестве оценки A истину, для y — такое значение, на котором $P(y)$ истинна.
При такой оценке формула ложна, при этом ее можно вывести, если игнорировать ограничения в теореме о дедукции.

Введем допущение $(A \to P(y))$.

1. $\forall y P(y) \to P(x)$ (схема аксиом 11)
2. $\forall y P(y) \to \forall x P(x)$ (правило вывода, 1)
3. $A \to P(y)$ (допущение)
4. $A \to \forall y P(y)$ (правило вывода, 3)
5. $(\forall y P(y) \to \forall x P(x)) \to (A \to (\forall y P(y) \to \forall x P(x)))$ (схема аксиом 1)
6. $A \to (\forall y P(y) \to \forall x P(x))$ (MP 3, 5)
7. $(A \to \forall y P(y)) \to (A \to \forall y P(y) \to \forall x P(x)) \to (A \to \forall x P(x))$ (схема аксиом 2)
8. $(A \to \forall y P(y) \to \forall x P(x)) \to (A \to \forall x P(x))$ (MP 4, 7)
9. $A \to \forall x P(x)$ (MP 6, 8)

В этом выводе в 4 пункте используется правило для квантора, использующее свободное вхождение y.