ESERCITIO 2 Otilitate le reducioni studiote per describère una reducione polinariale da 35AT à VERTEX-COUER. Sugg. 3 SAT & DINDEPENDENT - SET & PUERTEX-COURR DEFINITIONE DEL PROBLEMA VERTEX - COUER Dato un grafo a= (V, E) e un intero k, esiste un soctou sume di vertici S & V tali che ISI & R P. per coni arco, alueuo uno dei due estremi e'ins. DIRESTRATIONE CIDEAD Nell'esercicio 1, abbiano di mostrato che 3SATED INDEPENDENT-SET. Qui dimostruamo che independent-set &p vertex-cover. Per la proprieta transitura delle ciduaroni polindurali, possiamo poi coucludere che 3sAT & p VERTEX-COUER. INDEPENDENT - SET & O VERTEX - COUER (FATTO) Mostriano che an inseeme S di vertici è un independent set in a se U-Sè un vertex cover un a DIRECTRACIONE Sia Sun undependent set. Consideriamo un generico acco (u.v) E E Per defundame di vide pendent set, u ES, VES o nessuro du due ES. Cio signi Pica che: adsoves => uev-sovev-s Quiudi, V-S copre l'acco (ulv). Ripetiamo questo cagionamento & a.v) E E. V-S e quiudi, un vectex cover per a. Sia V-S un vertex-cover Consideriamo due dodi u.v E S. Notiomo che non può esistere l'acco asiv) u.a. Sufatti, se esistesse, non sa tebbe coperto da uessun nodo w V-S, contraddiceudo u Patro che V-S è un vectex-cover. Quidi, Se'un udependent - set per a.

