

RUCCP	
o V siti	
· Un cycle cover C= {C1,, Ck} = set di cicli t.c. ogni sito opportiere olnero od un ciclo	
• x>0 €. c. cost (Ci) ≤x	
· Un rooted cycle C f.c. vo eC	
· completion time $Ct(C) = mox cost(C)$	
RMCCP cerca un bounded rooted cicle di condinalit	o
minima	
IN: < G, vo, x, ol >	
OUT: x-bounded vooted cycle di cordinalità minima	
RMCCP e VAV, nonostate siono legoti de approssinazione	s W
RMCCP e UAU, nonostante siono legati de approssinazionamente (SLIDES), reppresentano a problemi differenti:	
· RMCCP minimitte il # di cicli	
· UAU il combetion time	

MOHT-VRP-TCT
Problema che si adotta perfettamente al nostro scensio
Multi depots
Vogni UAU può mizione de qualzioni alepo V si vuole minimizzone il completion time
V si vuole minimizzone il completion time
minimi zzore la dista zo
totale di viaggio
VOTA: non possions fore toute portizioni quanti depots.
FORMULAZIONE HILP
SEQUENZA: Set di Knodi.
Durota della sequenza K-> dK= Z tenpi di ottroversorento di
nodi torget consecutivi t service tine
service time
TRIP = sequenta K orsegnata ad un UAV + Vo
dru= durota k+ durota da vo a k + olurota dall'
dru= durota k+ durota da vo a k + olurota dall' ultino vodo di k e la destinoziare
una sequenza k é compotibile con un vAVII se
time (K) & B. Vogliono generore tutte le possibili sequenze
composibili con i droni no vichiede te po EXPONENTIAL
una sequenza k é compotibile con un vavu se time (k) & B. Vogliono generore tutte le possibili sequenze compotibili con i droni na vichiede te po EXPONENTIAL => viduciono e'input od un subset.