

Algoritmi di approssimazione per trasversali connessi minimi

Relatore: Marco Di Summa

Correlatore: Manuel Francesco Aprile

Laureando: Marco Furlan

15 dicembre 2021



UNIVERSITÀ
DEGLI STUDI
DI PADOVA

Trasversale/Vertex Cover/VC

Un trasversale di un grafo $G = (V, E)$ è un insieme di vertici $C \subset V$ tale che per ogni arco $(u, v) \in E$ uno dei due estremi appartiene a C ($u \in C$ oppure $v \in C$).

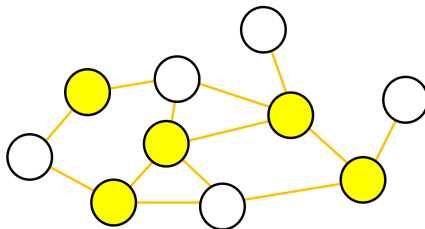


Figura – Trasversale (non connesso)

Trasversale connesso/Connected Vertex Cover/CVC

Un trasversale il cui sottografo indotto è connesso.

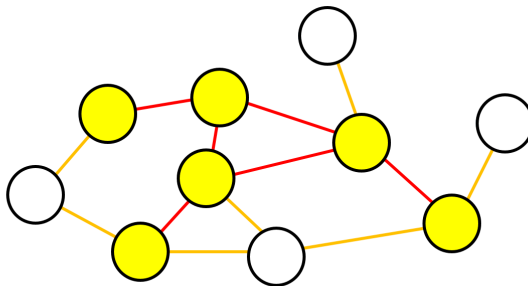


Figura – Trasversale connesso

Minimizzare VC :

- NP-completo
- ammette algoritmi di 2-approssimazione
- largamente studiato in informatica teorica

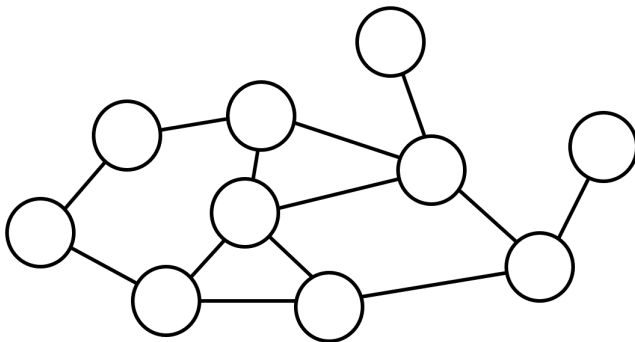
Minimizzare CVC :

- NP-completo
- ammette algoritmi di 2-approssimazione
- finora meno studiato

Vediamo un primo algoritmo di 2-approssimazione per CVC, il DFS-CVC (depth-first search CVC) di *C.Savage*^[1].

[1] C.Savage, *Depth-First Search and the Vertex Cover Problem*, 1982

Prendiamo come esempio il seguente grafo connesso :



Applichiamo il DFS :

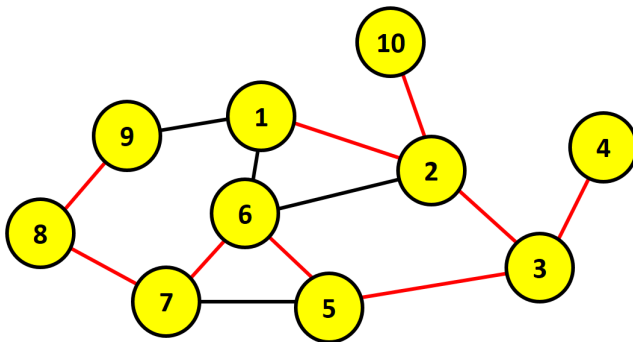
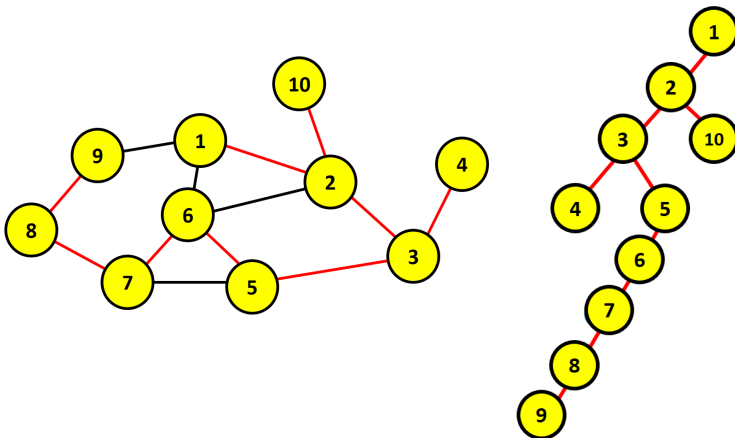
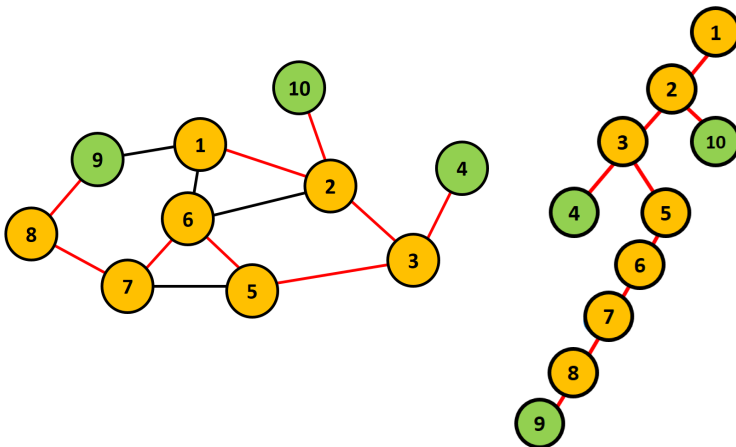


Figura – I nodi sono numerati in ordine di visita : si parte dal nodo 1 e si procede tenendo il nodo adiacente più a destra

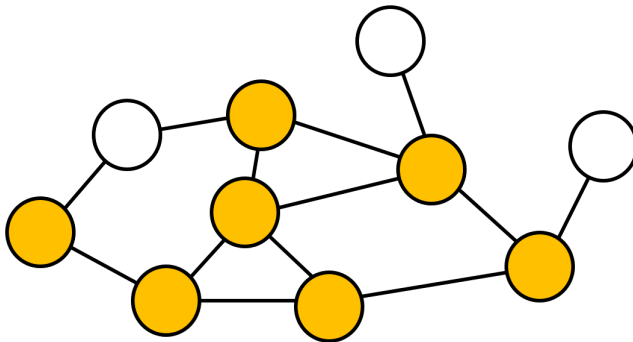
Consideriamo l'albero ricoprente DFS



Selezioniamo i vertici interni (arancione, in verde le foglie)



L'insieme dei nodi interni forma una CVC !



Questo algoritmo ha lo stesso tempo di esecuzione del DFS, cioè $O(|V| + |E|)$

Il GRASP-CVC è un'euristica descritta nell'articolo [2] che ci consente di trovare CVC

- ha tempo di esecuzione maggiore del DFS-CVC, cioè $O(|V| \cdot |E|)$
- è molto più efficace nel trovare CVC più piccole

Più avanti confronteremo tempi e risultati dei due algoritmi

[2] Y.Zhang, J.Wu, L.Zhang, P.Zhao, J.Zhou, M.Yin, *An Efficient Heuristic Algorithm for Solving Connected Vertex Cover Problems*, 2018

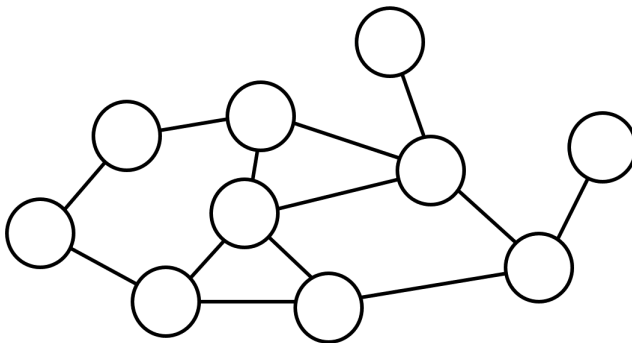
Il GRASP-CVC è composto da due parti, *GreedyConstruction* e *LocalSearch*. Funziona così :

- La *GreedyConstruction* costruisce una soluzione greedy,
- La *LocalSearch* cerca soluzioni migliori a partire da quella trovata con la *GreedyConstruction*,
- si eseguono *GreedyConstruction* e *LocalSearch* per diverse iterazioni e si ritorna la soluzione migliore.

La *GreedyConstruction* è un algoritmo che costruisce una soluzione greedy. Parte da un vertice di grado massimo, e aggiunge di volta in volta vertici vicini che coprono più archi, fino ad ottenere una VC.

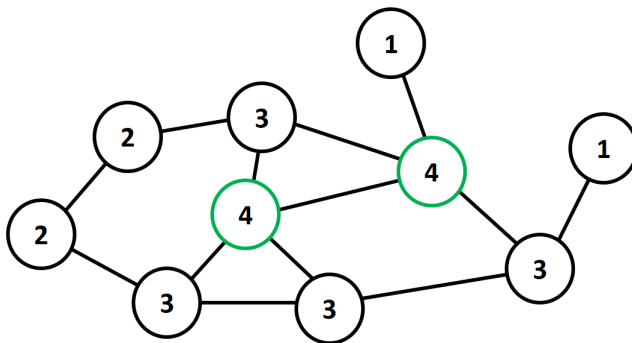
Esempio di *GreedyConstruction*

Vediamo la *GreedyConstruction* applicata a questo grafo :



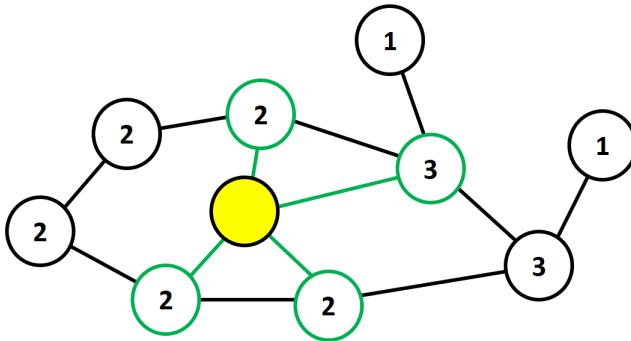
Esempio di GreedyConstruction

Selezioniamo i vertici di grado massimo :



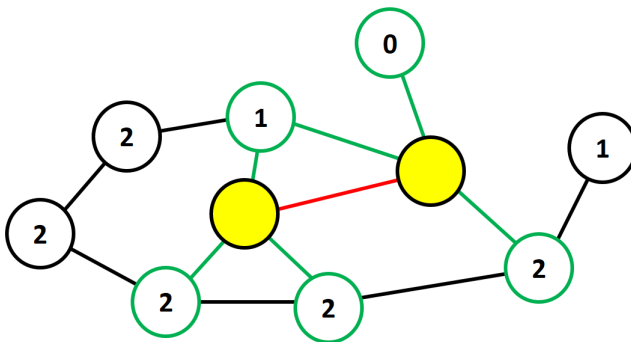
Esempio di GreedyConstruction

Ne scegliamo uno a caso e aggiorniamo *score* :



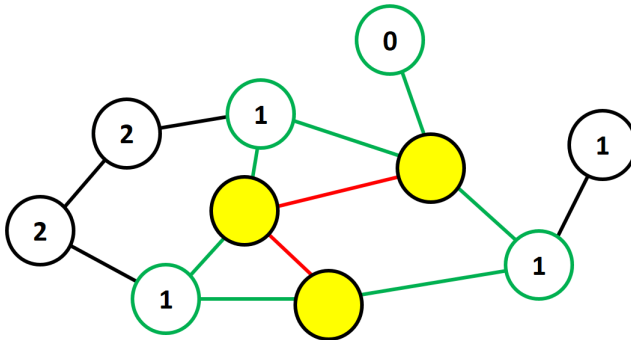
Esempio di GreedyConstruction

Abbiamo un vertice di *score* massimo, lo scegliamo e aggiorniamo *score* :



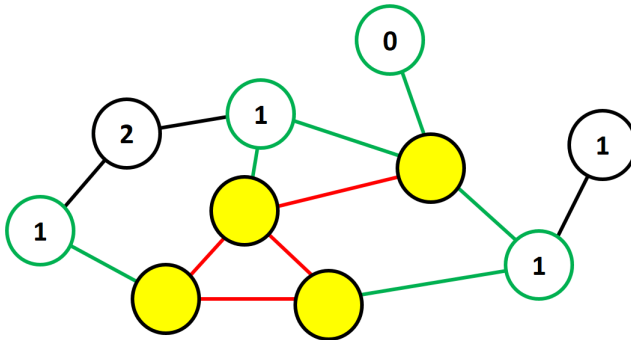
Esempio di GreedyConstruction

Abbiamo tre vertici di *score* massimo, ne scegliamo uno a caso e aggiorniamo *score* :



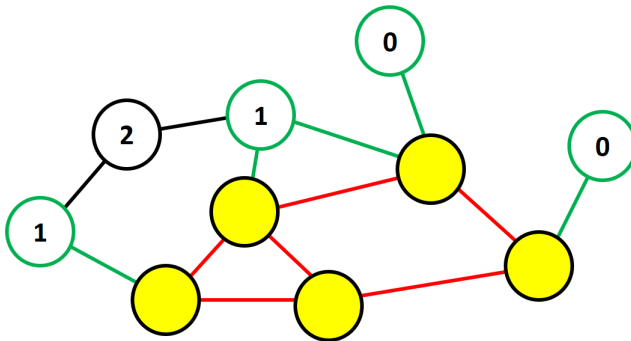
Esempio di GreedyConstruction

Abbiamo ancora tre vertici di *score* massimo, ne scegliamo uno a caso e aggiorniamo *score* :



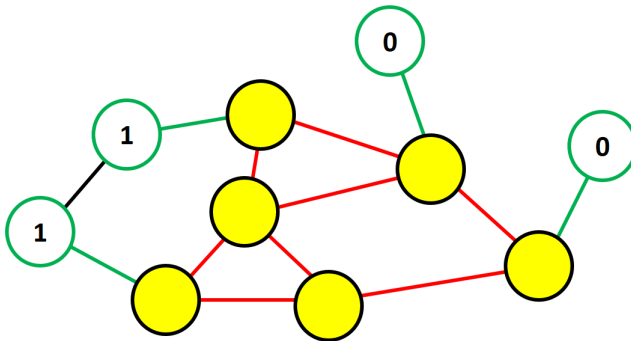
Esempio di GreedyConstruction

Eccetera... :



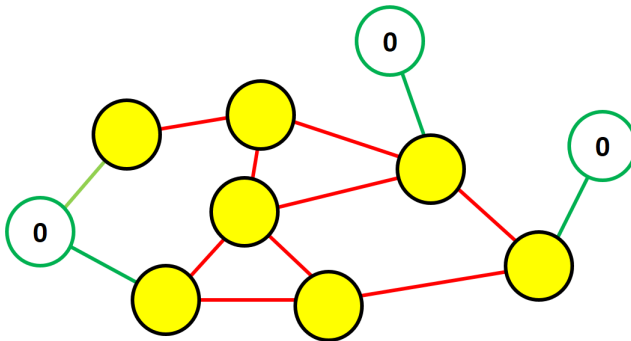
Esempio di GreedyConstruction

Eccetera... :



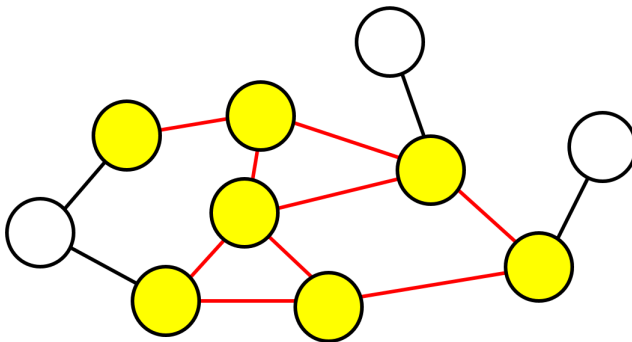
Esempio di GreedyConstruction

...



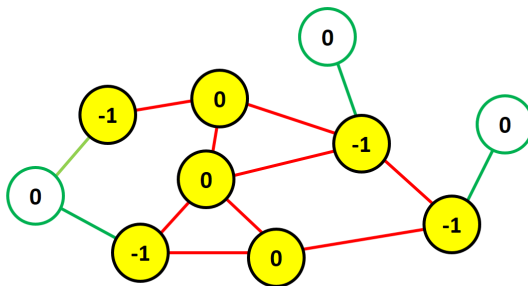
Esempio di GreedyConstruction

Abbiamo una CVC!



La *LocalSearch* ha lo scopo di ricercare soluzioni migliori "vicine" alla soluzione trovata dalla *GreedyConstruction*. Ovvero, cerca soluzioni migliori partendo dalla CVC ottenuta e rimuovendo alcuni vertici (e aggiungendone altri se necessario).

Ad esempio, rivediamo la CVC trovata prima :



Notiamo che ci sono tre vertici in C il cui *score* è 0 : questo vuol dire che se li togliamo abbiamo ancora una VC (e forse una CVC !)

GRASP-CVC vs DFS-CVC



Graph	$ V $	ρ	MVC	GRASP-CVC	time	DFS-CVC	time
brock200-2	200	0.5	188	190	60.0	198	1.67
brock200-4	200	0.34	183	184	36.63	196	1.17
brock400-2	400	0.25	371	376	132.52	395	4.01
brock400-4	400	0.25	367	376	132.05	394	3.98
brock800-2	800	0.34	776	780	620.04	795	19.14
brock800-4	800	0.35	774	780	614.08	795	19.42
C125-9	125	0.1	91	91	10.69	111	0.21
C250-9	250	0.1	206	207	30.41	236	0.73
C500-9	500	0.09	443	448	97.22	484	2.89
DSJC500-5	500	0.49	487	487	322.5	497	10.25
gen200-p0-9-44	200	0.1	156	164	22.15	187	0.55
gen200-p0-9-55	200	0.1	145	156	21.18	187	0.5
gen400-p0-9-55	400	0.1	345	358	68.87	388	1.99
gen400-p0-9-65	400	0.1	335	354	69.47	386	1.67
gen400-p0-9-75	400	0.1	325	357	68.89	382	1.98
hamming8-4	256	0.36	240	240	58.97	255	1.98
keller4	171	0.35	160	160	25.81	169	0.78

Il GRASP-CVC* è la mia versione del GRASP-CVC. L'algoritmo è uguale al GRASP-CVC, eccetto per due cambiamenti :

- 1 si fa una leggera modifica alla funzione *score*
- 2 si aggiunge un elemento di randomizzazione nella *LocalSearch*
Si verifica empiricamente che il GRASP-CVC* dà risultati migliori del GRASP-CVC.

GRASP-CVC vs GRASP-CVC*



Graph	V	ρ	MVC	GRASP-CVC	GRASP-CVC*
brock200-2	200	0.5	188	190	189
brock200-4	200	0.34	183	184	184
brock400-2	400	0.25	371	376	375
brock400-4	400	0.25	367	376	375
brock800-2	800	0.34	776	780	780
brock800-4	800	0.35	774	780	779
C125-9	125	0.1	91	91	91
C250-9	250	0.1	206	207	206
C500-9	500	0.09	443	448	445
DSJC500-5	500	0.49	487	487	487
gen200-p0-9-44	200	0.1	156	164	160
gen200-p0-9-55	200	0.1	145	156	145
gen400-p0-9-55	400	0.1	345	358	351
gen400-p0-9-65	400	0.1	335	354	353
gen400-p0-9-75	400	0.1	325	357	348
hamming8-4	256	0.36	240	240	240
keller4	171	0.35	160	160	160