

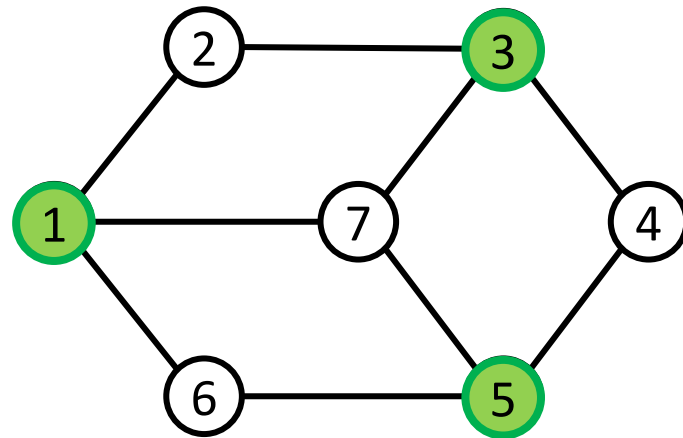
Algoritmi approssimanti per problemi NP Completi: Vertex Cover

Corso Ottimizzazione Combinatoria (IN440)

Prof. M. Liverani

Vertex cover

- Dato un grafo casuale $G = (V, E)$ non orientato con n vertici, vogliamo calcolare con un procedimento di ricerca esaustiva definito con l'algoritmo **VertexCoverEsaustivo** una **copertura di vertici di cardinalità minima** per G e poi confrontare questa soluzione con la soluzione ottenuta con l'algoritmo approssimante **VertexCoverApprossimato**
- Una copertura di vertici C per G è un sottoinsieme di vertici di $V(G)$ tale che ogni spigolo del grafo ha almeno uno dei due estremi in C



Ricerca esaustiva della soluzione ottima

L'algoritmo di ricerca esaustiva della soluzione è il seguente; l'enumerazione di tutti i sottoinsiemi C di V si ottiene con l'algoritmo di costruzione delle stringhe binarie con n cifre:

se $S_i = 1$ allora $v_i \in C$, altrimenti $v_i \notin C$

Algoritmo 53 VERTEXCOVERESAUSTIVO(G)

Input: Un grafo $G, = (V, E)$

Output: Una copertura di vertici $C \subseteq V$ di cardinalità minima

1: $C_{\min} = V$

2: **per ogni** $C \in \mathcal{P}(V)$ **ripeti**

3: $flag = true$

4: **per ogni** $e \in E(G)$ **e** $flag = true$ **ripeti**

5: sia $e = (u, v)$

6: **se** $u \notin C$ **e** $v \notin C$ **allora**

7: $flag = false$

8: **fine-condizione**

9: **fine-ciclo**

10: **se** $flag = true$ **e** $|C| < |C_{\min}|$ **allora**

11: $C_{\min} = C$

12: **fine-condizione**

13: **fine-ciclo**

14: **return** C_{\min}

Algoritmo 5 STRINGHEBINARIE(n)

Input: Un numero intero $n > 0$

Output: Tutte le stringhe binarie $S := (s_1, s_2, \dots, s_n)$ con n cifre

1: sia $S := (0, 0, \dots, 0)$ ($s_i := 0$ per ogni $i = 1, 2, \dots, n$)

2: $i := 1$

3: **fintanto che** $i \leq n$ **ripeti**

4: $i := 1$

5: **fintanto che** $i \leq n$ **e** $s_i \neq 0$ **ripeti**

6: $s_i := 0$

7: $i := i + 1$

8: **fine-ciclo**

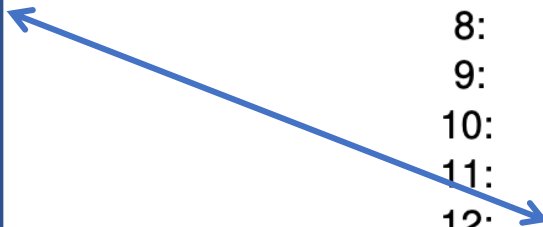
9: **se** $i \leq n$ **allora**

10: $s_i := 1$

11: **fine-condizione**

12: scrivi la stringa $S = (s_1, s_2, \dots, s_n)$

13: **fine-ciclo**



Ricerca esaustiva della soluzione ottima

```
C = np.zeros((n+1), dtype=int)
Cmin = np.full((n+1), 1, dtype=int)
min = n
i = 1
while i <= n:
    i = 1
    while i <= n and C[i] != 0:
        C[i] = 0
        i = i+1
    if i <= n: C[i] = 1
    flag = True
    for u in g:
        for v in u.getConnections():
            if C[u.getId()] == 0 and C[v.getId()] == 0:
                flag = False
    if flag == True:
        m = 0
        for k in range(n+1):
            m = m + C[k]
        if m < min:
            for k in range(n+1):
                Cmin[k] = C[k]
            min = m
```

[... segue ...]

```
print("Copertura ottima:")
for k in range(1, n+1):
    if Cmin[k] == 1:
        print(k, end=" ")
print()
```



Ricerca soluzione approssimata

- La soluzione approssimata (di cardinalità al più doppia di quella ottima) può essere calcolata con il seguente algoritmo

Algoritmo 41 VertexCover(G)

- 1: $C = \emptyset, E' = E(G)$
 - 2: **fintanto che** $E' \neq \emptyset$ **ripeti**
 - 3: sia $(u, v) \in E'$ uno spigolo arbitrario
 - 4: $C = C \cup \{u, v\}$
 - 5: rimuovi da E' ogni spigolo incidente su u o v
 - 6: **fine-ciclo**
 - 7: **per ogni** $u \in C$ in ordine di grado non decrescente su G **ripeti**
 - 8: **se** ogni v adiacente a u è in C **allora**
 - 9: rimuovi il vertice u da C
 - 10: **fine-condizione**
 - 11: **fine-ciclo**
-

Ricerca soluzione approssimata

- La soluzione approssimata (di cardinalità al più doppia di quella ottima) può essere calcolata con il seguente algoritmo

```
c = list()
e = list()
d = np.zeros((n+1), dtype=int)
for u in g:
    for v in u.getConnections():
        e.append((u.getId(), v.getId()))
        d[u.getId()] += 1
e1 = list()
while len(e) > 0:
    (u,v) = e.pop()
    c.append(u)
    c.append(v)
    e1 = e.copy()
    for (h,k) in e:
        if h == u or h == v or k == u or k == v:
            e1.remove((h,k))
    e = e1.copy()
print("c: ", c)
```

```
for i in range(1,n):
    for j in range(1, n+1):
        if j in c and d[j] == i:
            u = g.getVertex(j)
            flag = True
            for v in u.getConnections():
                if v.getId() not in c:
                    flag = False
            if flag:
                c.remove(j)
print("c: ", c)
```



Mettiamo insieme i pezzi

```
from in440 import *
g = Graph()
n = int(input("Numero di vertici: "))
p = float(input("Probabilita': "))
randomGraph(g, n, p)
c = list()
e = list()
d = np.zeros((n+1), dtype=int)
C = np.zeros((n+1), dtype=int)
Cmin = np.full((n+1), 1, dtype=int)
min = n
i = 1
while i <= n:
    i = 1
    while i <= n and C[i] != 0:
        C[i] = 0
        i = i+1
    if i <= n: C[i] = 1
    flag = True
    for u in g:
        for v in u.getConnections():
            if C[u.getId()] == 0 and C[v.getId()] == 0:
                flag = False
    if flag == True:
        m = 0
        for k in range(n+1):
            m = m + C[k]
        if m < min:
            Cmin = C.copy()
            min = m
```

[...segue...]

```
print("Copertura ottima:")
for k in range(1, n+1):
    if Cmin[k] == 1:
        print(k, end=" ")
print()
for u in g:
    for v in u.getConnections():
        e.append((u.getId(), v.getId()))
        d[u.getId()] += 1
e1 = list()
while len(e) > 0:
    (u,v) = e.pop()
    c.append(u)
    c.append(v)
    e1 = e.copy()
    for (h,k) in e:
        if h == u or h == v or k == u or k == v:
            e1.remove((h,k))
        e = e1.copy()
print("c: ", c)
for i in range(1,n):
    for j in range(1, n+1):
        if j in c and d[j] == i:
            u = g.getVertex(j)
            flag = True
            for v in u.getConnections():
                if v.getId() not in c:
                    flag = False
            if flag:
                c.remove(j)
print("c: ", c)
printGraph(g)
plotGraph(g, "Grafo", "non orientato", True)
```

