

Tweidene Berge'a

- 1 -

Nied. M. grafic
 $G = (V, E)$ vtedy

nejlejším

~~nejlepším~~

sloučením \downarrow

$$|M| = \min_{X \subseteq V} \frac{1}{2}(|V| - (c_0(G-X) - |X|)).$$

Tweidene Tutte

Graf zavírá dvojkontak sloužící vltv

jde $c_0(G-X) \leq |X|$ dla každého $X \subseteq V$.

~~Graf G je~~

Položení konců vztíř do tweidena
Tutte/Berge. Robí to správně
vzhled a to jde uplatdit ~~nejlepšího~~
sloužícího u grafic, np. jde o všechny
konci naležící do téhož sloužícího, a jde o
všechny konci naležící zrovna i t.p.

Definice:

Graf G je krytý je-li oči
konec $v \in V(G)$ graf G-v ne dvojkontak
sloužící.

Sigwene prwie konkretne to skopowane
o litom tylos jeden wiedzieć jest
o tym.

Niech $\mu(G)$ oznacza liczbę ~~najliczniejszych~~
sigwene w G.

Tzwiedene o Thelitodus Gellai-Edmondo

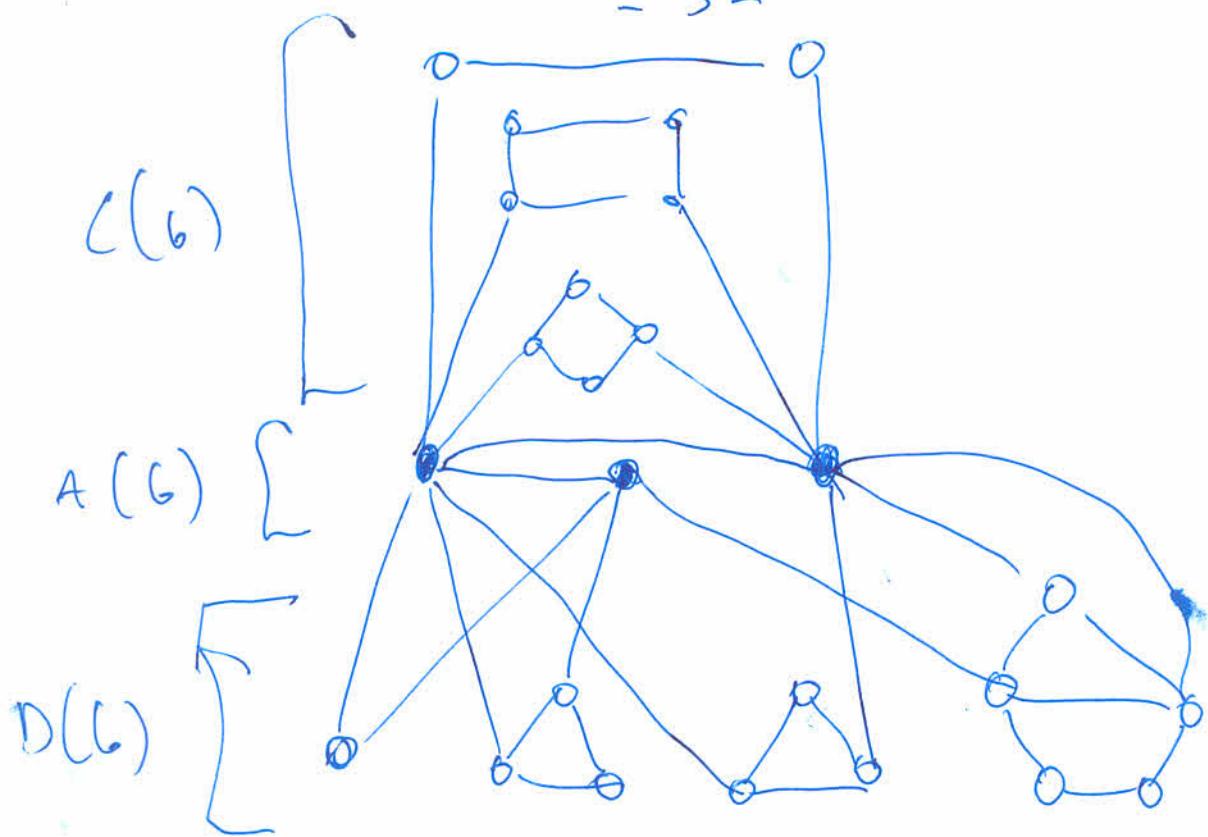
Niech D(G)- wiedzieć mię skopowane w
pełnym ~~wielokrotnym~~ skopowem.
A(G)- wiedzieć mię skopowane.
(G) - poziome wiedzieć skopowane z DG

- a) Spójne składowe D(G) z gatunkiem,
b) jeśli M jest ~~wielokrotnym~~ skopowanem
w G, to różne prwie konkretne skopowane
składowy D(G), konkretne skopowane G(G)
oraz tyczące wszystkie wiedzieć A(G)
z nimiż składowi D(G)
c) norma ~~wielokrotnego~~ skopowanego to,
 $\mu(G) = \frac{1}{2} (|V| - c(D(G)) + |A(G)|)$
gdzie c(H) to liczba spójnych składowych H.

a) gaf dunderblyr poenalty τ vienselbllor
((6)) \hookrightarrow papper usignific vienselbllor
 τ ((6)) twaagdli vorpig tylk paret(6)
over papper significive slitedom
D(6) do pojedyniczy vienselbllor
me medvylig poenalty od strony A.

1 Nodziale orous, i.e. $|X| < |\mathcal{N}(X)|$
als hvideg $X \subseteq A$.

2 Twicobenje Helle intneje sligrene
luojonque wrythie A.



Denot \emptyset Stabilnoj;

jeśli $u \in A(G)$, to $A(G-u) = A(G) - u$,

$$\underline{C(G-u) = C(G)} \quad : \quad D(G-u) = D(G),$$

Dowód:

Poniewiem, że $D(G-u) = D(G)$.

Wtedy $A(G-u) = A(G) - u$ bo $u \in A(G)$

i wicelatkov sprzedzieli $\sim D(G)$ jest tylk
mniej o u . A wiz. tablicie $C(G-u) = C(G)$.

Nied. M będzie najliczniejszym skojarzeniem G.
Wtedy M nie ma u, bo $u \notin D(G)$. Maledo
 $n(G-u) = n(G) - 1$. Wyznacz jakaś M-u i jest
najliczniejszym skojarzeniem w $G-u$.

Najpierw pokażemy, że $D(G) \subseteq D(G-u)$. Ustalimy dość małe $v \in D(G)$. Niech M_v będzie najbliższym najliczniejszym skojarzeniem w G nie łączącym v . Wtedy M_{v-u} jest najbliższym skojarzeniem w $G-u$ oraz M_{v-u} nie łączy v ani u . Zatem $v \in D(G-u)$, i $D(G) \subseteq D(G-u)$.

Aby pokazać $D(G-u) \subseteq D(G)$ ustalmy wierzchołek $v \in D(G-u)$. Wtedy istnieje najbliższe skojarzenie M' w $G-u$ nie łączące v . Niech u będzie dość bliskim punktem w $D(G)$ względem do u w G oraz niech M' będzie najbliższym skojarzeniem łączącym v .



Jeżeli M' łączy v to $v \in D(G)$.

Dlatego zbiotodow nie M policzysc v.

Rozważmy $M \cup M'$. Z definicji M' ponizej
 \checkmark , dlatego zbiotowe $M \cup M'$ rozciętego w
misi bęgi siebie P rozciętego nig kongruentne
 $\Leftrightarrow M = M'$.



Jeżeli P koniuguje się kongruentnie z M' ,

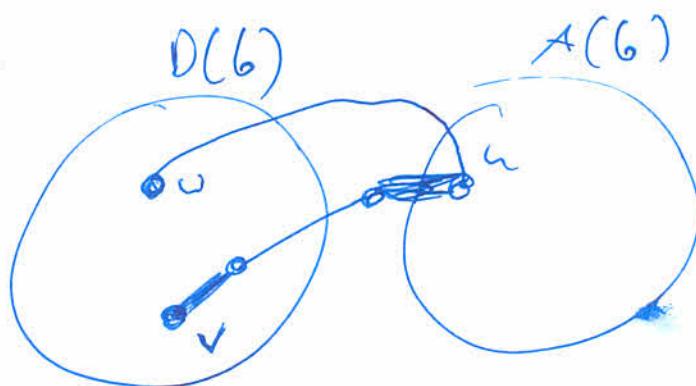
to różnicę symetryczną M over P jest
nigdy skojarzeniem $M'' \cup G$ które
ponizej v. Contraⁱ $|M''| = |M|$ a więc
 M'' jest najliczniejsze i ponizej v, co glikie $v \in D(G)$.

Rozważmy przypadek gdy P koniuguje się
kongruentnie z M. Utworzmy jeszcze jedno
skojarzenie M_3 poprzez włączenie różnicę
symetryczną M' over P.

$\exists \text{cdz } |M_3| > |M'|$ - oroz $M_3 \notin E(G-u)$

a ~~maksimálno~~ bo M' bělo možného v $G-u$.

Jedná se o mítivoji ještě třetí řešení pro P kromě
řešení v a u .



Tento může být symetrický M nebo $P+uv$
ještě možného složeném z G pomíjedem
 $uv \in P(G)$. Ještě ~~čtvrté řešení~~

David Fiedens o Borisláme Goller-Edmundso.

Uvádíme punkt $2A(G)$ po holej.

Ještě o stabilitu moci nemáme, je v
kterém mohu uvádět punkt nebo když
do zbiornu A s přidáním grafic, i:

$$\mu(G-A) = \mu(G) - |A|. \quad (*)$$

Lze psat:

$$C(G-A) = C(G) \text{ a } D(G-A) = D(G). \quad (**)$$

jeżeli M jest najliczniejszym skojarzeniem w G to $\overset{ter}{\cancel{M \cap E(G-A)}}$ jest najliczniejszym skojarzeniem w $G-A$.

Niech b_1, \dots, b_t będą spojnymi składowymi grafu $G-A$ leżącymi w D . Ponieważ iadne dwie z nich nie mogą się spotkać w $G-A$, to te dwa składowe muszą być podzielone przez D . Niech H będzie podgrafen G indukowany przez C .

2 (***) Wiersz, w którym najliczniejsze skojarzenie w $G-A$ polega na H , ale każdy wiersz dalszych w D będzie włączony w pewne skojarzenie. Następnie najliczniejsze skojarzenie w $G-A$ składa się z dalszych nastażących skojarzeń H : $\overset{\text{poniżej}}{\cancel{H \cap E(G-A)}}$ skojarzeń M_i : w którym b_i . Następnie H ma dalsze skojarzenie, a dalsze.

Lovicej z členetu Gellei viens, že
takéž všechny $\cup G_i$ jsou pojmenovány
poce složeném jej názvu licencii i ~~období~~
 G_i ještě langtane, co dovolí a).

Členet Gellei:

~~prostě~~ Záleží G ještě spojivovat
 $\mu(G \cup V) = \mu(G)$ až když u $\in V(G)$
to uvede G ještě langtane.

(~~například~~) Polovina faror, že rozhodně G .

Pozvou $M \cap E(G-A)$ ještě mohou vzniknout

$\cup G-A$ to $M \cap E(H)$ ještě

dokonale ne H * ~~prostě~~ $M \cap E(G)$

~~ještě prostě dokonale~~ $\cup G_i$

avr $M \cap E(G_i)$ ještě prostě dokonale $\cup G_i$:

$2 (\# \#)$ viens, že $|M \cap E(G-A)| = |M| - |A|$

Dobrý M ne zavise kvazdru-

verný A. jedná M polypyne

takéž všechny $\cup A_i$, ale

- Ø Ø -

nie more ich logaritm i z C,
dlatego wypatrz + szo srojone z D.

Poniew ^{z d)} opluieje slodowni logaritm wypatrz
+ re D slodowni D to najlaczne
slodownie portug ponier slodownie
wiedzie do A i D. Uniczymi slodowni D.

Opon D z glogane

Poniew D z glogane to logizm z wiedzie
z A z jedna slodowna z D obyczajem
mogne slodownie. Wiedzie + jat slogire z ieg
slodownie.

a) Aby polozoi d) potrzebujesz udowodnij, ze
wtedy niepusty zbiór $X \subseteq A$ jest

spredni z co najmniej $|X|+1$ slodowni.

6: Niech G bude slodowna

sprednia z pewnym punktem $\cup X$

poniewi wtedy punkt z A jest spredni
z punktami $\cup D(G)$ to tez slodowne cialo).

Niech u bude viedzie viedzie

lub over nich M bude najlaczne
slodowniem ponizejym u.

2 b) viens pie M lajoxi vienibalti
 ir X ir vienmi skladojmo G_i , eo
 vienj ponieris $M \cap E(G_i)$ iest
 parie dominante ne G_h , to
 vienibalti X ir skajētne re
 skladojmi vienmi od G_h . Matēgo
 varam $\sim G_h$ iest cīņniejs $|X|+1$
 skladojrh G_i skaidrībā do X , eo
 olvodi \emptyset .

c) 2 (*) mons

$$\begin{aligned}
 \chi(A) &= \mu(A - A) + |A| = \\
 &= \sum_{i=1}^t \frac{|V(G_i)| - 1}{2} + \frac{|C(G)|}{2} + |A| = \\
 &= \frac{1}{2} (|V(G)| - t + |A|) \quad \text{QJ}
 \end{aligned}$$

- 11 -

David Lennster Gelbei

Vering $X \subseteq V(G)$ tolje, je radiči
novosti o tvierdeniu Berge'a

$$|V(G)| - 2m(G) = c_0(b-X) - |X|$$

Ječeli $X \neq \emptyset$ to vering $u \in X$: akdyž

$$|V(G)| - 1 - 2m(b-u) \geq c_0((b-u) - (X-u)) - |X-u|,$$

$$|V(G)| - 1 - 2m(b-u) \geq c_0(b-X) - |X| + 1$$

$$|V(G)| - 1 - 2m(b-u) \geq |V(G)| - 2m(b) + 1$$

akdyž ~~$|V(G)| - 1 - 2m(b) \geq -2m(b) + 1$~~

$$m(b) \geq m(b) + 1$$

Meteoro o tvierdeniu Berge'a novosti
nie radiči týká tiež čiže $X = \emptyset$ akdyž

$$|V(G)| - 2m(G) = c_0(G) = 1.$$

akdyž $m(G) = \frac{|V(G)| - 1}{2}$: b má

pravé dominante súčasne, a vtedy

meteoro $\vee m(G) = m(b-v)$ akdyž G ješt' cykly.

Konstrukcje:

1) Jeżeli G nie ma dorywczych slajowani, to każde tworzącego go zgranicie i oznaczenie o $D(G)$ należą do pewnego do najliczniejszego slajowania.

Niech $w \in D(G)$ oraz uv będzie krawędzią G .

2 Definicja: $D(G)$ istnieje najliczniejsze slajowanie M powiązane u. Dla tego \exists tzw. ścieżki $v_1 v_2 \dots v_n$ w tym slajowaniu.

Matego $M - vw + uv$ jest szczególnym slajowaniem.

2). Iodne tworzącego o $A(G)$ będą m.in.

$A(G) : C(G)$ należą do najliczniejszego slajowania

3). Jeżeli G jest kompletny to odczytany przypadek zdegenerowany
 $P(G) = V(G)$ $A(G) = C(G) = \emptyset$.

4) Jeżeli G ma dorywcze slajowanie to
 $D(G) = A(G) = \emptyset$ $C(G) = V(G)$.

5) Jeżeli G jest dwudzielny i ma dorywcze dla A to $A(G) = A$ $D(G) = B$,
Dla którego G -wth istnieje slajowanie A z $B - V$.

Róbert Gellai - F Smidse jest
trivialný a treba prepracovať 3, č. 5.
2 druhé stroje nájdú v tom, že bude
graf možné byť rozložený na grafy jedného
z tých 3 typov. Aké Dokleskniej nájdú
množstvo rozložení konkrétnej.

Niekedy je grafen dvojdiernym alebo
(U, W) a nie. Aké budeš v eW
niekedy G_U grafen krytým, avaz
niekedy H grafen a doslovačom
dvojdiernym. Aké teda grafen definuje
biežie viedeňskou graf G pre
 $V(G) = \bigcup_{w \in W} V(H) \cup \bigcup_{w \in W} V(G_w).$

Niekedy do G náleží vrchol ktorého H
avaz G_U. Aké budeš krytým až $\in E(G_0)$
avaz w v eW dodaj krytým ľavým u
a doslovačom viedeňskou a G_w.
Dodataj kde do všetkých krytých miest
avaz V(H) avaz viedeňskou U.

Twierdzenie: $G \xrightarrow{-197}$

Można grafu G skrócić mówiąc o
takim sposobie mamy

$$A(G) = V$$

$$C(G) = V(H)$$

$$D(G) = \bigcup_{v \in V} V(G_v).$$

Kiedy graf jest otwarty w tej konwencji
⇒ sposób jednoznaczny.

Dowód:

1) tym grafie mamy

(H)

$$\min_{X \subseteq V} \frac{1}{2}(|V| - (c_0(G-X) - |X|)) \leq \frac{1}{2}(|V| - (c_0(G-U) - |U|)) = \\ = \frac{1}{2}(|V| - (|U| + |V|)).$$

2) drugiej strony istotnie skrócić
skojarzenie o tej liczności.

Unikalność możliwości opisanej w Twierdzeniu 6-E.

O pozytywny wynik duchowej wartości G-E mówie się czerwne.

Twierdzenie: Jeśli $G = (V_1, U_2, E)$ będzie grafem
duchowym, toższy muż zbiory

$$A_i = A \cap V_i, C_i = C \cap V_i, \text{ oraz } D_i = D \cap U_i.$$

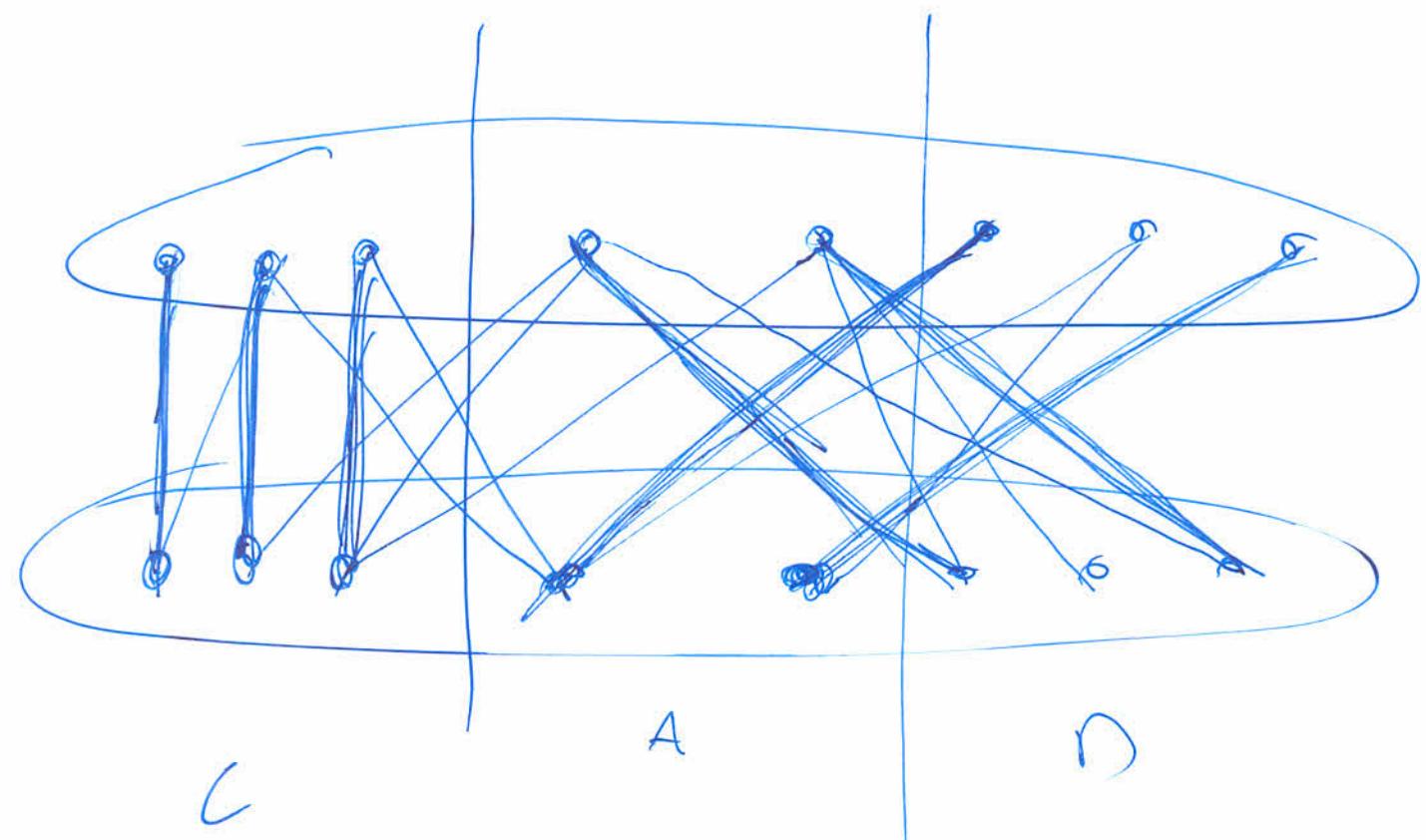
gdzie A, C, D są dane przez wartość G-E.

(*) Tedy:

- 1) $D = D_1 \cup D_2$ jest niezależnym zbiorem punktów
- 2) podgraf $G(C_1 \cup C_2)$ ma duchowość skojarzenie, a więc $|C_1| = |C_2|$.
- 3) $N(D_1) = A_2 : N(D_2) = A_1$
- 4) Wszystkie możliwe skojarzenia G zawsze duchowość skojarzenia $G[C_1 \cup C_2]$ skojarzenie $A_1 \cup D_2$ oraz $A_2 \cup D_1$.
- 5) jeśli T jest minimalnym poligramem wielokątnym to

$$A_1 \cup A_2 \subseteq T \subseteq A_1 \cup A_2 \cup C_1 \cup C_2.$$

- 6) $C_1 \cup A_1 \cup A_2$ oraz $C_2 \cup A_1 \cup A_2$ są niezmiennymi poligramami.
- 7) Podgrafia indukowana przez $A_1 \cup D_2$ i $A_2 \cup D_1$ ma ją nadwile.



Dowin:

Aby udowodnić 1) rowin, iż
grafy drudziele nie będą periltoni.
moc nożg bęgi kryptne.

(2),(3),(4) wynika z punktu 2 G-E:
faga, iż graf jest drudzisty.

Aby udowodnić (5) rowin iż $A_1 \subseteq T$
wtedy istnieje ~~punkt~~ & oznaczał d $\in D$
taki, iż bieg d maleje do $E(G)$ a
żaden d $\in T$. Kiedyż mówiąc bieg
jedno d sprowadziło do e. Jeżeli bieg
ich wicej $\{d_1, \dots, d_r\} \subseteq N(a) \cap D$
to wtedy $T - \{d_1, \dots, d_r\} \cup \{a\}$ jest bez
maksymalnym pełnym podzbiorem.

Jeszcze mówiąc mówiącym
ograniczeniem w G mówiącym d.
Wtedy M rowin a over kryptne $\{k_1, k_2\}$
co przeszły twierdzenie G-E. Mimożo $A_1 \subseteq T$
podobnie $A_2 \subseteq T$.

Tvor rošting, ie

$T \cap D \neq \emptyset$, teda nich $d \in T \cap D$.

Wtedy B_d strela opolušči nizel $d_2 \in D_2$.

Wtedy $N(d) \subseteq A_1 \subseteq T$. Dletož

$T - d$ je polygrier b so preus
minimalki T . Prostoben.

(6) vynide řešení, ie $n(b) = |C_1| + |A_1| =$

$= |C_1| + |A_1| + |A_2| = |C_2| + |A_1| + |A_2|$, ale

pouze řešení to polygrie to množi
to minimálne polygrie.

Aby udovodni (7) rošting pre sprawozdání
ie aby peredlo niz percepo $X \subseteq A_1$

$|X| \geq |N(X) \cap D_2|$. Dlež $T = (A_1 - X) \cup$

$T = (A_1 - X) \cup (N(X) \cap D_2) \cup A_2 \cup C_1$ je tak

polygrieri grafi b , avor

$|T| \leq |A_1| + |A_2| + |C_1| = n(b)$; je tak minimálne

ale niz roduži $A_1 \not\subseteq T$ so preus (5).