

1. Fokszámsorozatok, fák összeszámlálása

Előadó: Hajnal Péter

2011–12. őszi félév

Az előadás célja a BSc-n szerzett tudásunk mélyítése, kiterjesztése. Sokszor vissza kell utalnunk, fel kell idéznünk ott elhangzott fogalmakat, összefüggéseket. Az ilyen „emlékeztetők” rendszeresen megszakítják az előadást.

A jegyzet tartalmazhat az előadáson el nem hangzott plusz anyagot. Ezek nem képezik a vizsga anyagát. Az érdeklődő megértését segítheti, ha elolvassák ezeket. Ha valaki csak a kurzus teljesítését tűzi ki célként, átugorhatja ezeket a részeket, amelyeket + jellel jelölök.

Emlékeztető. Idézzünk fel néhány fontos gráfelméleti fogalmat. *Gráfnak* nevezzük azokat a (V, E, I) hármasokat, ahol V és E tetszőleges diszjunkt halmazok, $I \subseteq V \times E$ illeszkedési reláció. A V halmazt a gráf *csúcshalmazának*, E -t *élhalmaznak* nevezzük. Azt mondjuk, hogy a v csúcs illeszkedik az e élre, ha $(v, e) \in I$. Az illeszkedési reláció olyan, hogy minden élre egy vagy két csúcs illeszkedik.

Az egy csúcsra illeszkedő éleket *hurokéleknek* nevezzük. Ezen élekre ius úgy gondolunk, hogy két végpontjuk van, de azok egybeesnek. Azaz minden élnek két végpontja van (multiplicitással számolva) Ha e_1 és e_2 olyanok, hogy ugyanazon csúcs(ok)ra illeszkednek, őket *párhuzamos éleknek* nevezzük. Az olyan gráfokat, amelyek nem tartalmaznak hurokél és párhuzamos éleket, *egyszerű gráfoknak* hívjuk. Ekkor az élek azonosíthatók két végpontjuk halmazával. Azaz a pont-él illeszkedési reláció helyett egy a csúcsok halmazán értelmezett szomszédsági relációval dolgozhatunk, vagy E -t úgy tekinthetjük, mint a $\binom{V}{2}$, a csúcshalmaz kételemű részhalmazait tartalmazó halmaz egy részhalmaza.

Egy csúcs *fokán* a csúcsra illeszkedő élek számát értjük, úgy számolva, hogy minden hurokél kétszer illeszkedik egyetlen pontra. Hurokélmentes gráfok esetén ez egyszerűsödik a csúcsra illeszkedő élek számára. Egyszerű gráfok esetén egy csúcs foka, a csúcsra illeszkedő élek száma ugyanaz mint a szomszéd csúcsok száma.

1. Fokszámsorozatok

Definíció. A d_1, \dots, d_n számsorozatot a G gráf fokszámsorozatának nevezzük, ha G fokainak nemcsökkenő sorozata. Speciálisan $n = |V|$, $d_1 \leq \dots \leq d_n$ teljesül.

Tehát a fokszámsorozatból kiolvasható a csúcsok száma. Megjegyezzük, hogy a fokszámsorozatból a gráf élszáma is kiolvasható az $\sum_{i=1}^n d_i = 2|E|$ összefüggés alapján.

A témakör alapkérdése a következő: adott $\{d_i\}_{i=1}^n$ számsorozat mikor lesz valamely G gráf fokszámsorozata? (Ekkor azt mondjuk, hogy a sorozatot realizálja a G gráf.)

Feladat. +

- (i) A $\{d_i\}_{i=1}^n$ számsorozat pontosan akkor realizálható, ha $\sum_{i=1}^n d_i$ páros.

(ii) A $\{d_i\}_{i=1}^n$ számsorozat pontosan akkor realizálható hurokél nélküli gráffal, ha

1. $\sum_{i=1}^n d_i$ páros, és
2. $d_n \leq d_1 + \dots + d_{n-1}$.

(iii) $\{d_i\}_{i=1}^n$ akkor és csak akkor realizálható egyszerű gráffal, ha

$$d_1, \dots, d_{n-d_n-1}, d_{n-d_n} - 1, d_{n-d_n+1} - 1, \dots, d_{n-1} - 1$$

(ha szükséges, rendezés utáni) sorozat is.

A fenti feladatok alapján egyszerű algoritmus adható annak eldöntésére, hogy természetes számok egy sorozata realizálható-e gráffal, hurokél nélküli gráffal, illetve egyszerű gráffal.

Példa. 1,2,3,3,4,4,6,6,8,9 realizálható-e egyszerű gráffal?

A fenti feladat alapján ez akkor és csak akkor teljesül, ha az alábbi sorozatok is realizálhatók egyszerű gráffal:

$$\begin{aligned} &0,1,2,2,3,3,5,5,7 \\ &0,0,1,1,2,2,4,4 \\ &0,0,1,0,1,1,3 \rightarrow 0,0,0,1,1,1,3 \\ &0,0,0,0,0,0 \end{aligned}$$

Ez utóbbi sorozatot az élnélküli gráf (üres gráf) realizálja. Így az eredeti sorozat realizációja is megoldható.

Példa. 2,2,3,5,6,6,6,8,8 realizálható-e egyszerű gráffal?

A fenti feladat alapján ez akkor és csak akkor teljesül, ha az alábbi sorozatok is realizálhatók egyszerű gráffal:

$$\begin{aligned} &1,1,2,4,5,5,5,7 \\ &0,0,1,3,4,4,4 \\ &0,0,0,2,3,3 \\ &0,0,-1,1,2 \end{aligned}$$

Nyilván nem realizálható az utolsó sorozat. A feladat alapján egyik sorozat sem realizálható.

Ha a feladatokat konstruktíven oldjuk meg, akkor algoritmusunkat úgy is megírhatjuk, hogy realizáció esetén meg is adjon egy realizáló gráfot.

* * *

Emlékeztető. Fa, ághajtás operáció, fák élszáma.

1. Tétel. *Tegyük fel, hogy $n \geq 2$. Ekkor a $\{d_i\}_{i=1}^n$ sorozat pontosan akkor realizálható fával, ha $\sum_{i=1}^n d_i = 2n - 2$ és $d_1 > 0$ teljesül.*

Bizonyítás. A feltételek szükségessége könnyen adódik, hiszen bármely fa összefüggő, így $d_1 > 0$, másrészt egy n -pontú fának $n - 1$ éle van, így $\sum_{i=1}^n d_i = 2|E| = 2n - 2$ is fennáll.

Az elégségesség bizonyítása n szerinti teljes indukcióval történik. Ha $n = 2$, akkor a feltételek miatt $d_1 = d_2 = 1$, és ezt realizálja a kétpontú, egy élt tartalmazó gráf. Tegyük fel, hogy $n - 1$ csúcsra igaz az állítás, és $n \geq 3$. Ekkor egyszerű

számolással $1 < \frac{\sum_{i=1}^n d_i}{n} < 2$ adódik, és persze $d_1 \leq \frac{\sum_{i=1}^n d_i}{n}$ és $d_n \geq \frac{\sum_{i=1}^n d_i}{n}$ teljesül. Ebből $d_1 < 2$, és $d_n > 1$ adódnak. A fokszámok egészek, azaz $d_1 = 1$, és $d_n \geq 2$. Így a $d_2, d_3, \dots, d_n - 1$ sorozat rendezésével kapott számsorozat is teljesíti a tételbeli feltételeket, tehát az indukciós feltevés szerint fával realizálható. Ebből a fából megkapható az eredeti fokszámsorozathoz tartozó fagráf egy, a d_n -hez tartozó csúcsból történő ághajtással. ■

Az indukciós bizonyításunk olyan, hogy alapján könnyen tervezhető algoritmus, ami egy számsorozatról eldönti, hogy realizálható-e fával. Továbbá, ha a sorozat realizálható akkor meg is ad egy realizáló fát.

A bizonyítás nagyon természetes volt. minden fa előállítható egy eggyel kevesebb pontú fából egy ághajtás operáció alkalmazásával. A gondolatmenet felírja egy lehetséges kisebb fa fokszámsorozatát és indukciót alkalmazhatunk. Figyelmesebb munkával az összes lehetséges kisebb fa fokszámsorozatát meghatározhatjuk. Ezen gondolamenet elvezet a realizáló fák teljes listáját generáló algoritmushoz. Az érdeklődő hallgató megtervezheti ezt az algoritmust. Mi csak egy matematikai állítást fogalmazunk meg ezzel kapcsolatban.

2. Tétel. *Legyen $\{d_i\}_{i=1}^n \subset \mathbb{N}, n \geq 2$ fokszámsorozat olyan, melyre teljesül a $d_i \geq 1$ feltétel és*

$$\sum_{i=1}^n d_i = 2(n-1)$$

egyenlőség, ekkor ezen fokszámsorozatot realizáló fák száma:

$$(n-2)! \prod_{i=1}^n \frac{1}{(d_i-1)!}.$$

Bizonyítás. Tegyük fel, hogy $1 \leq d_1 \leq d_2 \leq \dots \leq d_n$ és a realizáló fa csúcsai $\{v_i\}_{i=1}^n$, ahol $d(v_i) = d_i$. Tudjuk, hogy

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n d_i = 2 \frac{n-1}{n} < 2,$$

így $d_1 = 1$, azaz a v_1 csúcs minden realizáló fában levél. A realizáló fákat $n-1$ diszjunkt csoportba oszthatjuk aszerint, hogy a v_1 csúcsnak melyik másik csúcs a szomszédja. Ha realizáljuk a $d_2, d_3, \dots, d_{i-1}, d_i - 1, d_{i+1}, \dots, d_n$ fokszámsorozatot fával, akkor megkapjuk az eredeti fokszámsorozat egy realizációját, amelyben v_1 szomszédja v_i .

Ezt felhasználva teljes indukcióval igazoljuk a formula helyességét. Az állítás $n=2$ esetén nyilvánvalóan igaz. Tegyük fel, hogy teljesül $n-1$ csúcsú fák esetén. Ekkor a $\{d_i\}_{i=1}^n$ fokszámsorozatot realizáló fák száma

$$\begin{aligned} \sum_{j=2}^n (n-3)! \left(\prod_{i=2}^{j-1} \frac{1}{(d_i-1)!} \right) \cdot \frac{d_j-1}{(d_j-1)!} \cdot \left(\prod_{i=j+1}^n \frac{1}{(d_i-1)!} \right) = \\ (n-3)! \left(\prod_{i=1}^n \frac{1}{(d_i-1)!} \right) \sum_{j=2}^n (d_j-1) = (n-2)! \prod_{i=1}^n \frac{1}{(d_i-1)!}. \end{aligned}$$

Vegyük észre, ha kisebb fában v_i foka esik le $d_i - 1$ -re, akkor $1/((d_i - 1) - 1)!$ helyett $(d_i - 1)/(d_i - 1)!$ formulával dolgozunk. Ez akkor is igaz, ha $d_i = 1$. Valóban,

ebben az esetben v_1 szomszédja nem lehet v_i , és a lehetőségek összeszámlálásakor 0 hozzájárulást könyvelünk el. ■

3. Következmény (Cayley). Az n csúcsú teljes gráf, K_n feszítőfáinak száma n^{n-2} .

Megjegyzés. Fontos tudatosítanunk, hogy két feszítőfát különbözőnek tekintünk, ha az élhalmazuk különböző, azaz nem izomorfiatípusokról van szó. Például a v_1v_2, v_2v_3 éleket és a v_2v_1, v_1v_3 éleket tartalmazó két fa (a $\{v_1, v_2, v_3\}$ csúcshalmazon) izomorf, azonban két különböző fának számít.

Bizonyítás. Az összes n csúcsú fa K_n egy feszítőfája, így fokszámsorozataik szerint csoportosítva K_n feszítőfáinak számára a következő összefüggés adódik

$$\sum_{\substack{d_1, d_2, \dots, d_n \in \mathbb{N}_{\geq 1} \\ d_1 + d_2 + \dots + d_n = 2(n-1)}} (n-2)! \prod_{i=1}^n \frac{1}{(d_i-1)!} = \sum_{\substack{\tilde{d}_1, \tilde{d}_2, \dots, \tilde{d}_n \in \mathbb{N} \\ \tilde{d}_1 + \tilde{d}_2 + \dots + \tilde{d}_n = n-2}} \frac{(n-2)!}{\prod_{i=1}^n \tilde{d}_i!}, \quad (1)$$

ahol $\tilde{d}_i = d_i - 1$. Vegyük észre, hogy a (1) egyenlőség jobb oldala a multinomiális tétel egy speciális esetében is előfordul, így

$$\begin{aligned} & \sum_{\tilde{d}_1 + \tilde{d}_2 + \dots + \tilde{d}_n = n-2} \frac{(n-2)!}{\prod_{i=1}^n \tilde{d}_i!} = \\ & \sum_{\tilde{d}_1 + \tilde{d}_2 + \dots + \tilde{d}_n = n-2} \frac{(n-2)!}{\prod_{i=1}^n \tilde{d}_i!} 1^{\tilde{d}_1} 1^{\tilde{d}_2} \dots 1^{\tilde{d}_n} = (1 + 1 + \dots + 1)^{n-2} = n^{n-2}. \end{aligned}$$

■

2. + Cayley tételének kombinatorikus bizonyítása

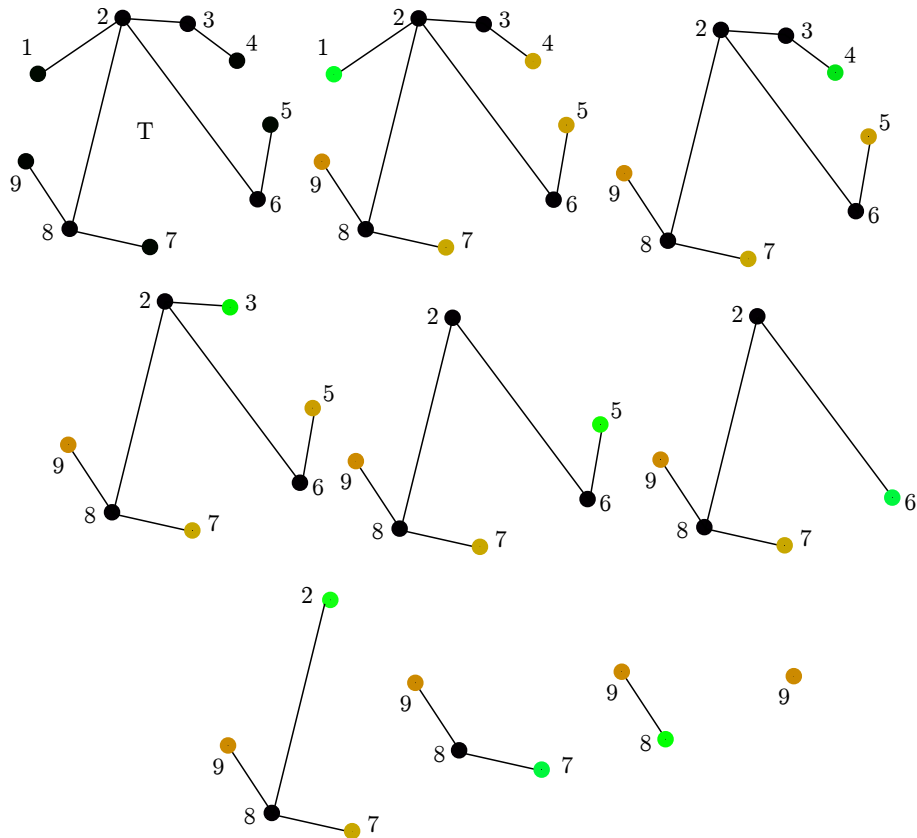
A Cayley-tétel állításában rejlő összeszámlálási feladatra nagyon kompakt, szép formula adja meg a választ. Sejthető, hogy az egyszerű alakú eredményhez szép, kompakt érvelés is elvezethet. Kettőt is ismertetünk.

Első kombinatorikus bizonyítás Cayley formulárára (Prüfer)

Tekintsünk egy tetszőleges T fát $V = \{1, \dots, n\}$ csúcshalmazzal, $|V| \geq 2$. Bevezetjük T Prüfer-kódjának fogalmát, amelyet a következő algoritmus hoz létre. Az algoritmus során egy változó T_i fánk lesz, ami kezdetben T , így $T_0 = T$.

Legyen v_1 a minimális indexű levél a fában (minden legalább két pontú fában van legalább két levél, így v_1 definíciója jó), k_1 pedig legyen v_1 szomszédja. T_1 jelölje azt a fát, amelyet T_0 -ból a v_1 csúcs (és v_1k_1 él) elhagyásával kapunk. Általában v_i, k_i, T_i rekurzív definíciója: v_i a legkisebb indexű levél a T_{i-1} fában, k_i pedig v_i szomszédja. A T_i fa a v_i levél elhagyásával kapható T_{i-1} -ből. Ha $|V(T_i)| = 1$, akkor megállunk.

Példa:



i	1	2	3	4	5	6	7	8
v_i	1	4	3	5	6	2	7	8
k_i	2	3	2	6	2	9	9	9

A T fa Prüfer-kódja a k_1, k_2, \dots, k_{n-2} sorozat. Példánkban a fa kódja 2326299.

Tehát a kód eleme a $\overbrace{V \times \dots \times V}^{|V|-2\text{-szer}} = V^{|V|-2}$ halmaznak. Mivel ezen halmaz n^{n-2} elemszáma, a Cayley-tétel bizonyításához elegendő kimutatni, hogy a Prüfer-kódolás bijekció (azaz van hozzá inverz, dekódoló függvény).

Megjegyezzük, hogy k_{n-1} -et azért hagytuk ki a kódból, mert az szükségszerűen n , a legnagyobb csúcs. Ugyanis amikor összegyűjtjük a leveleket, akkor legalább két lehetőséghez jutunk. A minimális levél tehát biztos nem n lesz. Speciálisan T_{n-1} egyetlen csúcsa n lesz, ami egyben v_{n-1} szomszédja.

Megadjuk ezek után a kód visszafejtését, ami igazolja, hogy a Prüfer-kódolás bijekció. Ehhez vegyük észre, hogy egyrészt levél nem szerepel a Prüfer-kódban, másrészt minden olyan csúcs, ami nem levél elő fog fordulni. Így a levelek halmaza pont a kódban nem szereplő csúcsok halmaza. v_1 ennek minimális eleme: $v_1 = \min\{k_1, \dots, k_{n-2}\}$. v_2 rekurzíven meghatározható. Azaz v_2 a minimális elem $\{k_2, \dots, k_{n-2}\}$ komplementeréből, !! de a $V(T) - \{v_1\}$ halmazban !!. Azaz $v_2 = \min\{v_2, k_2, \dots, k_{n-2}\}$. Általában $v_i = \min\{v_1, \dots, v_{i-1}, k_i, \dots, k_{n-2}\}$.

Az érdeklődő hallgató beláthatja, hogy az így leírt v_i sorozat a kódban lévő k_i csúcsokkal (és $k_{n-1} = n$ csúccsal) mint szomszédokkal egy fát ír le, továbbá a hozzárendelés a Prüfer-kódolás inverze.

Második kombinatorikus bizonyítás Cayley formulájára (Joyal)

Megadjuk egy bijekciót a $\{(T, a, z) : T \text{ fa az } [n] \text{ halmazon és } a, z \in [n]\}$ halmaz és az $\{f : [n] \rightarrow [n]\}$ függvényhalmaz között. Az első halmaz elemei fák az $[n]$

halmazon két kitüntetett csúccsal (címkézett fák), amelyekben a két címkézett csúcs akár egybe is eshetnek. Ezek száma a Cayley-tételben rejlő összeszámlálási feladatra adott válasz n^2 -szerese (ennyi lehetőség van minden $[n]$ csúcshalmazú fán az a és z címkéjű csúcs kijelölésére). A második halmaz elemszáma n^n . A két halmaz közötti bijekció igazolja azonos elemszámúságukat, így Cayley tételét.

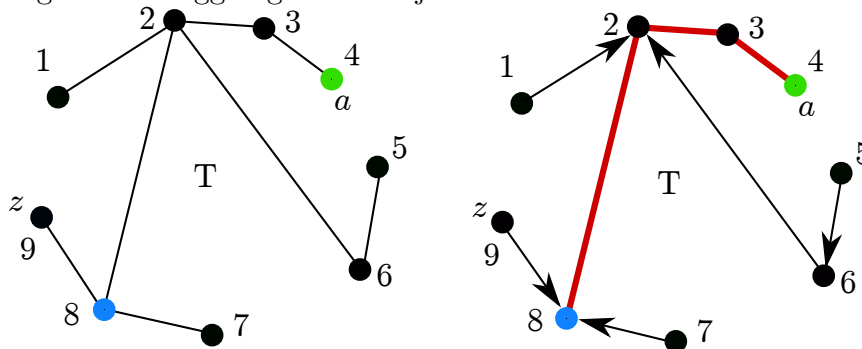
A bijekció minden F címkézett fához hozzá fog rendelni egy $J_F : [n] \rightarrow [n]$ függvényt, az F fa Joyal-kódját, amit a következő módon kaptunk. A függvény leírását ismét egy példával mutatjuk be. Az előző példa fájában legyen $a = 4$ és $z = 8$. Erre az esetre le is írjuk a kódolás kimenetelét.

Írjuk le az a - z út (ez fában egy jól meghatározott út) csúcsait 2-féle sorrendben egymás alá:

- növekvő sorrendben (példánkban 2 3 4 8),
- a -tól z -ig az úton való haladás sorrendjében (példánkban 4 3 2 8).

A két csúcsok/számok sorrendjét írjuk egymás alá és olvassuk el mint egy permutációt: $\begin{pmatrix} 2 & 3 & 4 & 8 \\ 4 & 3 & 2 & 8 \end{pmatrix}$.

Az F fához rendelt J_F függvény ennek a kiterjesztése lesz (ez a kiterjesztés már nem feltétlenül permutáció). Minden olyan x csúcsra, ami nem eleme az a - z útnak, legyen $f(x) := x$ -nek azon szomszédja, ami az úthoz közelebb van, mint x . A körmentesség és összefüggőség miatt ez jó definíció.



Tehát példánk címkézett fájának Joyal-kódja:

i	1	2	3	4	5	6	7	8	9
$J_F(i)$	2	4	3	2	6	2	8	8	8

4. Állítás. A Joyal-kódolás bijekció, vagyis az f függvény ismeretében felépíthető az eredeti fa.

Ismét csak az inverz függvényt írjuk le, mint egy dekódoló eljárást. A részletek kidolgozása az érdeklődő hallgató feladata.

Vegyük észre, ha x a fa egy olyan csúcsa, ami nem eleme az a - z útnak, akkor $y = f(x)$ -re xy a fa éle. Tehát ha ismernénk az a - z út csúcsait, akkor már csak annyit kellene tenni, hogy egyrészt valamilyen módon kitaláljuk ezek sorrendjét az a - z úton és ezáltal meghatározzuk az út éleit, másrészt az úton kívüli x csúcsban behúzzuk az $xf(x)$ éleket, és ezzel vissza is kapjuk a fát.

Az a - z út csúcsain az f megszorítása permutáció, így idegen ciklusok szorzatára bomlik. Ugyanakkor vegyük észre, hogy az a - z úton kívül az f sehol másutt nem működhet hasonlóan, egy úton kívüli x csúcsa semmilyen k -ra nem lesz $f^k(x) = x$.

Valóban: Az $x, f(x), f(f(x)), \dots$ sorozatban lesz egy első elem, ami már az útra esik, és úton lévő elemhez az f csak úton lévő elemet rendelhet, tehát x nem térhet vissza e sorozatban újra.

Ezzel konstruálhatunk egy algoritmust az a -z út elemeinek kiszűrésére. Minden egyes csúcsra vegyünk sorra az $f(x), f(f(x)), \dots$ elemeket. Ha x eleme ennek a sorozatnak, akkor (és csak akkor) x eleme az a -z útnak. Innen megvan az út csúcsainak H halmaza. Ezeket írjuk le növekvő sorrendben egymás mellé. Alájuk írjuk le az f melletti értéküket. Az f melletti függvényértékek sorozata (ilyen *sorrendben*) adja a a -z út csúcsait, és mivel ekkor már egymást követő rendben állnak, ezeket a sorra össze kell kötni.

Befejezésül húzzuk be az összes $\{xf(x)|x \text{ nincs az } a\text{-z úton}\}$ élt.

3. Kirchoff tétel

Irányított gráf alatt olyan (V, E, K, B) rendszereket értünk, ahol V és E diszjunkt halmazok, $K, B \subset E \times V$ illeszkedési relációk, ahol minden e élre egyetlen v csúcs K -illeszkedik (az e él kezdőpontja), és egyetlen u csúcs B -illeszkedik (ez e él végpontja). A (V, E, K, B) irányított gráfból az *irányítás elhagyásával* a $(V, E, K \cup B)$ gráfot kapjuk. Egy irányítatlan gráfnak *irányítása* egy irányított gráf, ha abból az irányítás elhagyásával az eredeti gráfot kapjuk vissza. (Ez nem egyértelmű. Egy G gráfnak $2^{|E' |}$ darab irányítása van, ahol E' a nem hurokélek halmaza.)

Definíció. Legyen G hurokmentes, irányítatlan gráf. A G gráf pont-él illeszkedési mátrixán a következő, $|V| \times |E|$ -s mátrixot értjük: $M_G = (m_{ij})$, ahol

$$m_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{ha } v_i \text{ illeszkedik az } e_j \text{ élre,} \\ 0, & \text{különben.} \end{cases}$$

Hasonlóan, ha \vec{G} irányított, akkor $M_{\vec{G}} = (m_{ij})$, ahol

$$m_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{ha } e_j \text{ befut a } v_i \text{ csúcsba,} \\ -1, & \text{ha } e_j \text{ kifut a } v_i \text{ csúcsból,} \\ 0, & \text{különben.} \end{cases}$$

Vegyünk észre, hogy bármely oszlopban pontosan két darab nemnulla elem van, és irányított gráf esetében ezek egyike 1, a másik -1 . Ebből adódik, hogy $M_{\vec{G}}$ sorainak összege $\vec{0}$.

Definíció. Adott egy G (irányított vagy irányítatlan) gráf, rögzítsük valamely $r \in V(G)$ csúcsát. Ekkor a (G, r) párt *gyökeres gráfnak* nevezzük. Ekkor M_G^{-r} jelöli azt a mátrixot, amelyet M_G -ből kapunk r sorának elhagyásával.

5. Tétel. Legyen G gráf, \vec{G} egy tetszőleges irányítása, és r egy tetszőleges gyökér. Legyen $F \subseteq E(G)$ olyan, hogy $|F| \leq |V| - 1$. Jelölje $M_{\vec{G}}^{-r}[F]$ azt a mátrixot, amelyet $M_{\vec{G}}^{-r}$ -ből kapunk úgy, hogy csak az F -beli élekhez tartozó oszlopaikat tekintjük. Ekkor

(1) F akkor és csak akkor a G gráf egy feszítőfájának élhalmaza, ha $\det M_{\vec{G}}^{-r}[F] \in \{\pm 1\}$

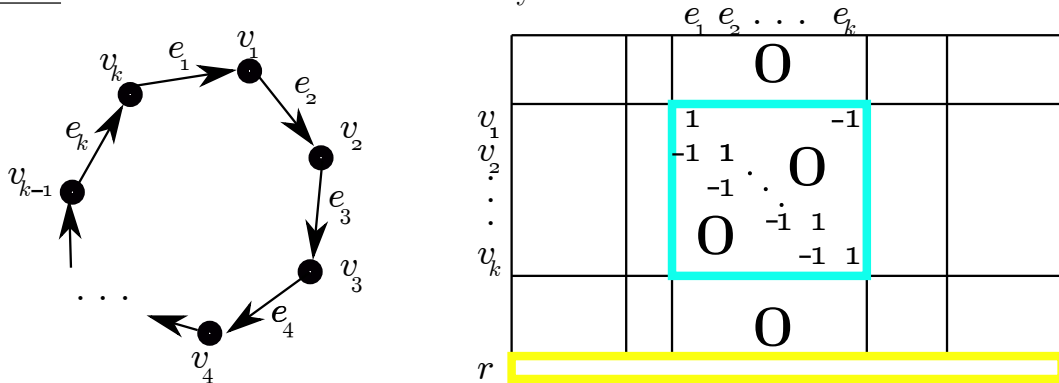
(2) F akkor és csak akkor nem egy feszítőfa élhalmaza, ha $\det M_{\vec{G}}^{-r}[F] = 0$.

Bizonyítás. A két állítás feltételei komplementer lehetőségek. Így elegendő a két „akkor és csak akkor” állítás „akkor” részének irányát. Valóban ekkor mindkét „csak akkor” rész következik indirekt módon a másik állítás „akkor” részéből.

(1): Mivel F fa élhalmaza, a hozzá tartozó gráf r -ből felépíthető ághajtásokkal. Jelölje v_i és f_i az i -edik ághajtás során keletkező csúcsot és élt. Vegyük észre, hogy ekkor egyrészt f_i mindig illeszkedik v_i -re, másrészt f_i egyetlen, nála nagyobb indexű csúcsra sem illeszkedik. Ez azt jelenti, hogy abban az illeszkedési mátrixban, ahol a(z r -től különböző) csúcsok és az F -beli élek is index szerint vannak felsorolva, a főátlóban mindig ± 1 , a főátló alatt pedig 0 áll. Így a mátrix felső trianguláris, és a determinánusa ± 1 . Vegyük észre, hogy $M_{\vec{G}}^{-r}[F]$ megkapható belőle sor-oszlop cserékkel, így a determinánusuk legfeljebb előjelben különbözik. Ezzel az első állítást beláttuk.

(2): F egy $n - 1$ elemű élhalmaz egy n pontú gráfban. Ez pontosan akkor nem egy feszítőfa élhalmaza, ha van benne kör. Jelölje az F -beli kör élhalmazát $C = \{e_1, \dots, e_k\}$ (speciálisan $C \subset F$). A bizonyítást két esetre bontjuk a C -beli élek irányítása szerint.

1. eset: C élei csatlakozóan vannak irányítva.



Vizsgáljuk meg az $M_{\vec{G}}$ mátrix C -nek megfelelő oszlopai és körünk csúcsainak megfelelő sorok találkozásában álló elemeket. Nem jelent megszorítást, ha feltesszük, hogy a csúcsok, illetve élek olyan sorrendben vannak, ahogy az ábrán látható. (Ha nem ilyen sorrendben lennének, akkor ez a sor- és oszlop-cserékkel elérhető a kívánt sorrend, amely változtatás a determinánusnak csak az előjelét változtatja, és ez a tétel szempontjából lényegtelen.)

Könnyű megmondani, hogy a kék színű blokkban minden sorban pontosan egy 1-es és egy -1 -es szerepel, hiszen minden v_i -re az e_1, \dots, e_k élek közül pontosan kettő illeszkedik, az egyik befut v_i -be, a másik pedig kifut v_i -ből. A kijelölt blokk feletti és alatti részekben pedig csupa 0 értékek állnak, hiszen minden körbeli él a két körbeli csúcstól különböző, harmadik csúcsra nem illeszkedik.

Innen viszont rögtön adódik, hogy az e_1, \dots, e_k éleknek megfelelő oszlopvektorok összege $\vec{0}$. Ez igaz lesz az $M_{\vec{G}}^{-r}$ mátrixban is (ott egyetlen sor lett hagyva $M_{\vec{G}}$ -ből). Így a vizsgált determináns szükségképp zéró (akkor is, ha az ábrával ellentétben a kék mátrix egyik sora, az elhagyott, r -nek megfelelő sor).

2. eset: C élei „össze-vissza” irányítottak.

Egy él irányításváltásának hatása az $M_{\vec{G}}$ mátrixra a megfelelő oszlop előjelváltása. A 2^n különböző irányítás bármelyikéből kiindulva irányításváltásokkal eljutunk az 1. esethez. Tehát a kiindulási és az 1. eset-beli mátrix mindössze néhány oszlopvektor előjelében különbözik. Így a speciális (első) esetből következik az általános eset is. ■

6. Következmény. + Az $M_{\bar{G}}$ mátrix rangjára fennáll, hogy $r(M_{\bar{G}}) = |V| - c(G)$, ahol $c(G)$ a G gráf komponenseinek számát jelöli.

Bizonyítás. Két esetet különböztetünk meg.

1. eset. Tegyük fel, hogy G összefüggő, ekkor G -ben létezik feszítőfa, legyen egy ilyen fa élhalmaza F . Ekkor az 1. Tétel (i) pontja alapján $\det M_{\bar{G}}^{-r}[F]$ egy nemeltűnő $(n-1) \times (n-1)$ -es determináns, így $M_{\bar{G}}$ -ben van $(n-1) \times (n-1)$ -es nemzérő részdetermináns. Ekkor $M_{\bar{G}}$ rangjára a következő alsó korlát adódik: $n-1 \leq r(M_{\bar{G}})$. Másrészt $r(M_{\bar{G}}) < n$, hisz azt tudjuk, hogy $M_{\bar{G}}$ sorvektorainak összege 0, így bármely $n \times n$ részmátrix determinánsa 0. Összefoglalva: $n-1 \leq r(M_{\bar{G}}) \leq n-1$, ahonnan nyerjük, hogy $r(M_{\bar{G}}) = n-1$. Mivel összefüggő gráfokban a komponensszám 1, ez éppen a tétel állítását igazolja.

2. eset. Tegyük fel most, hogy a G gráf t darab ($t > 1$) komponensből áll: $G = L_1 \cup \dots \cup L_t$. A komponensek osztályozzák a csúcsok és élek halmazát is. Ezen osztályozások alapján természetes módon blokkosíthatjuk az $M_{\bar{G}}$ mátrixot:

$M_{\bar{L}_1}$	0	0	...
0	$M_{\bar{L}_2}$	0	...
0	0	$M_{\bar{L}_3}$...
\vdots	\vdots	\vdots	\ddots

Nyilván a főátló blokkjain kívül minden blokk csupa zéró. Míg a diagonális mentén sorra az L_1, \dots, L_t komponensgráfok illeszkedési mátrixai találhatóak. Egyszerű lineáris algebrai eredmény szerint $M_{\bar{G}}$ rangjára fennáll a következő: $r(M_{\bar{G}}) = \sum_{i=1}^t r(M_{\bar{L}_i})$. Minden i indexre L_i már összefüggő gráf, így az 1. esetből kapott összefüggést alkalmazva

$$r(M_{\bar{G}}) = \sum_{i=1}^t (|V(L_i)| - 1) = \sum_{i=1}^t |V(L_i)| - t = |V| - t = |V| - c(G).$$

■

A továbbiakhoz szükségünk lesz egy lineáris algebrai tételre:

7. Tétel (Cauchy—Binet-formula). Legyen $A, B \in \mathbb{R}^{n \times m}$. Ekkor

$$\det(A \cdot B^T)_{n \times n} = \sum_{\substack{F \subset \{1, \dots, m\} \\ |F|=n}} \det A[F] \cdot \det B[F].$$

Megjegyzés. A Cauchy-Binet-féle tétel $n = m$ esetén (ekkor a szumma egy tagból áll) a determinánsok szorzástétele.

Ha $n > m$, akkor a szumma üres, definíció szerint értéke 0. Könnyen látható, hogy a bal oldal is 0: A sorvektorai \mathbb{R}^m -beli vektorok, számuk több mint m , a dimenzió. Így van köztük nem-triviális lineáris összefüggés. Ez öröklődik $A \cdot B^T$ -re is, így determinánsa 0.

A tétel „újdomsága” az $n > m$ eset.

Ezt alkalmazzuk, hogy főeredményünket beláthassuk.

8. Következmény (Kirchoff tétele). *Tetszőleges \vec{G} gráf feszítőfáinak száma*

$$\det[M_{\vec{G}}^{-r} \cdot (M_{\vec{G}}^{-r})^T].$$

Bizonyítás. Írjuk fel a Cauchy—Binet-formulát az $A = B = M_{\vec{G}}^{-r}$ esetben:

$$\det[M_{\vec{G}}^{-r} \cdot (M_{\vec{G}}^{-r})^T] = \sum_{\substack{F \subseteq E(G) \\ |F|=|V|-1}} M_{\vec{G}}^{-r}[F] \cdot M_{\vec{G}}^{-r}[F].$$

Az 1. Tétel miatt ezen fenti determinánsok vagy zérók vagy $(-1)^2$ vagy $(+1)^2$ alakúak attól függően, hogy F tartalmaz-e kört vagy sem. Ha a nullákat elhagyjuk a fenti összegből, akkor $\sum_{\substack{F \subseteq E(G) \\ F \text{ feszítőfa}}} 1$ -t kapunk. Ez G feszítőfáinak száma, ahogy bizonyítani kellett. ■

Érdekesség. + Gustav Robert Kirchhoff (Königsberg, Poroszország, 1824. március 12.—Berlin, 1887. október 17.) német fizikus volt. Jelentős az áramkörök fizikájával kapcsolatos munkássága. Egy áramkör felfogható pontok és élek halmazaként (egy megfelelő illeszkedési relációval), tehát gráfként. Mivel minden élen az ott folyó áramnak iránya van, természetes hogy irányított gráfként tekintsünk egy áramkörre (az élek iránya egy viszonyítási alap, az áramerősség pozitív, ha az áramlás iránya megegyezik az él irányával, különben negatív).

Kirchoff első törvénye szerint egy áramkörben minden csomópontban a befolyó áram erőssége megegyezik a kifolyó áram erősségével. Azaz minden csúcsra felírható egy egyenlet, amelyben az I_e (az e élen folyó áram erőssége) változók szerepelnek. Ennek a lineáris egyenletrendszernek mátrixa $M_{\vec{G}}$. Ezek után érthetővé válik, hogy miért érdeklődött ezen mátrixok iránt Kirchoff. Ő (mint minden fizikus) nyilván természetesnek vette, hogy gráfunk összefüggő. A rang meghatározása számára persze azt a kérdést jelentette, hogy: „Az összes csomóponti törvény között milyen összefüggések vannak, közülük hány tekinthető függetlennek, amelyek meghatározzák a többit is?” A rangra vonatkozó eredményünk azt adta, hogy a csomóponti törvények közül bármelyik $|V(\vec{G})| - 1$ darab független és meghatározza a fel nem írt csomóponti törvényt (feltesszük, hogy G összefüggő).

Egy konkrét áramkörnél persze csak a független törvényeket írjuk fel. Ezek mátrixa az $M_{\vec{G}}^{-r}$ mátrix.

Mielőtt továbbhaladnánk nézzük meg az $M_{\vec{G}}^{-r}(M_{\vec{G}}^{-r})^T$ szorzatmátrixot közelebbről. Ezen mátrix általános, (u, v) indexű eleme $M_{\vec{G}}^{-r}$ u -adik sorának és $(M_{\vec{G}}^{-r})^T$ v -edik oszlopának belső szorzata, azaz $M_{\vec{G}}^{-r}$ u -adik és v -edik sorainak belső szorzata. Ha $u \neq v$, akkor a belsőszorzat (a megfelelő koordináták szorzatainak összege) az u és v közötti élek számának (-1) -szerese. Ugyanis csak azok az elemek lesznek 0-tól különbözők az összegben, ahol mindkét vektor megfelelő eleme egyszerre nemzéró, ami pontosan akkor fordul elő, ha fut egy L_i él u -ból v -be vagy v -ből u -ba. Mindkét esetben ez az él (-1) -gyel járul hozzá az összeghez (az első esetben $(-1)(+1)$ -gyel, a másodikban $(+1)(-1)$ -gyel). Ha pedig $u = v$, akkor ez a belső szorzat $d(u)$ lesz: Akár u -ból indult, akár u -be befutott egy él, ezt az információt jelző (-1) -es vagy $(+1)$ -es a belső szorzatban négyzetre emelődik. Így végül minden u -ra illeszkedő él 1-et ad az összeghez.

Összefoglalva:

$$(M_G^{-r} (M_G^{-r})^T)_{uv} = \begin{cases} -(u \text{ és } v \text{ közötti élek száma}) & \text{ha } u \neq v \\ d(u) & \text{ha } u = v \end{cases}.$$

Így a Kirchoff tétel egy új alakjához jutottunk:

9. Tétel (Kirchoff-tétel, II. alak). *A feszítőfák száma G -ben $\det(D^{-r} - A_G^{-r})$, ahol D a fokszámokat tartalmazó diagonális mátrix, A_G pedig gráfunk szomszédsági mátrixa. (A $-r$ felső index arra emlékeztet, hogy csak az r -től különböző csúcsok számítanak, speciálisan mátrixaink mérete $(|V| - 1) \times (|V| - 1)$.)*

Kirchoff tételéből könnyen adódik a Cayley-formula.

10. Következmény (Cayley tétele). *K_n -nek (az n pontú teljes gráfnak) n^{n-2} darab feszítőfája van, azaz a $\{v_1, \dots, v_n\}$ csúcshalmazon n^{n-2} darab fa van.*

Bizonyítás. Kirchoff tételét a $G = K_n$ speciális esetre felírva adódik a kívánt állítás:

$$K_n \text{ feszítőfáinak száma} = \det \begin{bmatrix} n-1 & -1 & -1 & \dots & -1 & -1 \\ -1 & n-1 & -1 & \dots & -1 & -1 \\ -1 & -1 & n-1 & \dots & -1 & \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ -1 & -1 & -1 & \dots & n-1 & -1 \\ -1 & -1 & -1 & \dots & -1 & n-1 \end{bmatrix}_{(n-1) \times (n-1)}$$

A determináns kiszámításához mátrixunkon olyan átalakításokat végzünk, amelyek nem változtatják meg a determináns értékét. Először a másodiktól kezdve az összes sort hozzáadjuk az első sorhoz. Majd az új első sort adjuk hozzá az összes többihez:

$$\begin{aligned} K_n \text{ feszítőfáinak száma} &= \det \begin{bmatrix} +1 & +1 & +1 & \dots & +1 & +1 \\ -1 & n-1 & -1 & \dots & -1 & -1 \\ -1 & -1 & n-1 & \dots & -1 & -1 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ -1 & -1 & -1 & \dots & n-1 & -1 \\ -1 & -1 & -1 & \dots & -1 & n-1 \end{bmatrix} = \\ &= \det \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & \dots & 1 & 1 \\ 0 & n & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 0 & n & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & n & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & n \end{bmatrix} = n^{n-2}, \end{aligned}$$

hiszen felső trianguláris mátrix determinánsa a főátlón lévő elemek szorzata, a főátlón pedig egy darab 1-es és $n - 2$ -es darab n szerepel. ■

4. + A Cauchy—Binet-féle formula bizonyítása

A teljesség kedvéért vázoljuk a Cauchy—Binet-formula bizonyítását.

Tekintsük az alábbi determinánst:

$$D = \det \left[\begin{array}{c|c} \mathcal{S} \{ \overbrace{0}^{\mathcal{S}} & \overbrace{A}^{\mathcal{O}} \\ \mathcal{O} \{ B^T & I \end{array} \right],$$

ahol az A és B (közös méretű) mátrixok sorait az \mathcal{S} , oszlopait a \mathcal{O} halmazzal azonosítottuk. Feltehető, hogy $\mathcal{S} = [n] = \{1, 2, \dots, n\}$ és $\mathcal{O} = [m] = \{1, 2, \dots, m\}$. A D mátrix sorai és oszlopai is $\mathcal{S} \dot{\cup} \mathcal{O}$ -val azonosíthatók. Vigyáznunk kell mert az $[n]$ és $[m]$ halmazok nem diszjunktak így igazából 1 indexű sorból kettő van: $1_{\mathcal{S}}$ és $1_{\mathcal{O}}$. A D mátrix első sorának indexe az \mathcal{S} -beli 1. A \mathcal{O} -beli 1-nek megfelelő sor a D mátrix $(n+1)$ -edik sora.

D első kifejtése: Használjuk a Laplace-tételt és fejtük ki D -t az első n sora szerint:

$$D = \sum_{\substack{F \subseteq \mathcal{O} \\ |F|=n}} (-1)^{\sum_{i=1}^n i + \sum_{f \in F} (n+f)} \det A[F] \cdot \det(B^T | I)[\overline{F}].$$

Az n elemű oszlophalmaz nem fut végig $\mathcal{S} \dot{\cup} \mathcal{O}$ összes n elemű részhalmazán. A kihagyott tagoknak megfelelő szorzat első tényezőjének mátrixában van $\vec{0}$ oszlop, azaz determinánsa 0, a szorzat szummához való hozzájárulása 0. A Laplace-formulában szereplő előjelek a kiválasztott részmátrix sorainak, oszlopainak indexeitől függ. Mivel $F \subset \mathcal{O}$, ezért egy $f \in F$ elemének megfelelő oszlop D mátrixában az $n+f$ -edik oszlop.

A $\det(B^T | I)[\overline{F}]$ determinánst fejtük ki az első n oszlopa szerint. Egy mátrix több oszlopa szerinti kifejtésben ki kell vennünk a kifejtő oszlopok M mátrixából egy F' sorhalmaza által meghatározott négyzetes részmátrixát. Jelöljük ezt $[F']M$ -mel. A formula:

$$\det(B^T | I)[\overline{F}] = \sum_{\substack{F' \subseteq \mathcal{O} \\ |F'|=n}} (-1)^{\sum_{i=1}^n i + \sum_{f' \in F'} f'} \det[F'] B^T \cdot \det[\overline{F'}] I[\overline{F}]$$

Könnyű látni, hogy a fenti összegnek csupán az az egy tagja lesz nemzéró, ahol $F = F'$. Ugyanis ha $F \neq F'$, akkor $\overline{F'} \neq \overline{F}$, és az egységmátrix \overline{F} - ezek megfelelő oszlopaiból és $\overline{F'}$ -nak megfelelő soraiból álló részmátrixban ekkor lesz csupa nulla sor, ami azt jelenti, hogy $\det[\overline{F'}] I[\overline{F}] = 0$. Ha $F = F'$, akkor $\det[\overline{F'}] I[\overline{F}] = 1$. Ezért a fenti egyenlőség az alábbi formulára redukálódik.

$$(-1)^{\sum_{i=1}^n i + \sum_{f \in F} f} \det[F] B^T = (-1)^{\sum_{i=1}^n i + \sum_{f \in F} f} \det(B[F])^T = (-1)^{\sum_{i=1}^n i + \sum F} \det B[F].$$

Innen

$$D = \sum_{\substack{F \subseteq \mathcal{O} \\ |F|=n}} (-1)^{2 \sum_{i=1}^n i + 2 \sum_{f \in F} f + n^2} \det A[F] \cdot \det B[F] = \sum_{\substack{F \subseteq \mathcal{O} \\ |F|=n}} (-1)^n \det A[F] \cdot \det B[F],$$

hiszen -1 kitevőjében a páros tagok elhagyhatók és az n^2 tag a vele azonos paritású n -re cserélhető.

D második kifejtése.

$$D = \det \left[\begin{array}{ccc|cccc} 0 & \dots & 0 & a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1m} \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & a_{j1} & a_{j2} & \dots & a_{jm} \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nm} \\ \hline b_{11} & \dots & b_{n1} & 1 & 0 & \dots & 0 \\ b_{12} & \dots & b_{n2} & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{1m} & \dots & b_{nm} & 0 & 0 & \dots & 1 \end{array} \right].$$

Átalakítjuk a determinánst úgy, hogy a j sorhoz ($1 \leq j \leq m$) hozzáadjuk az első \mathcal{O} -sor $-a_{j1}$ -szeresét, a második \mathcal{O} -sor $-a_{j2}$ -szeresét, és így tovább. Ezen elemi átalakítások után a következő összefüggéshez jutunk

$$D = \det \left[\begin{array}{ccc|cccc} c_{11} & \dots & c_{1n} & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ c_{j1} & \dots & c_{jn} & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ c_{n1} & \dots & c_{nn} & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \hline b_{11} & \dots & b_{n1} & 1 & 0 & \dots & 0 \\ b_{12} & \dots & b_{n2} & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{1m} & \dots & b_{nm} & 0 & 0 & \dots & 1 \end{array} \right],$$

ahol az átalakított mátrix bal felső sarkában szereplő C mátrix u -adik sorának v -edik eleme éppen A u -adik sorvektorának és B^T v -edik oszlopvektorának belső szorzatának ellentettje, azaz $C = -A \cdot B^T$. Így

$$D = \det \left[\begin{array}{c|c} C & 0 \\ \hline B^T & I \end{array} \right] = \det C = \det(-A \cdot B^T) = (-1)^n \det A \cdot B^T.$$

A két kifejtés eredményét összevetve kapjuk a Cauchy-Binet-féle tételt.