

Numerička analiza

12. predavanje

Autor: Sanja Singer

Predavač: Nela Bosner

nela@math.hr

web.math.hr/~nela/nad.html

PMF – Matematički odjel, Zagreb

Sadržaj predavanja

- Dekompozicija singularnih vrijednosti (SVD):
 - Osnovna svojstva.
 - Veza singularnih i svojstvenih vrijednosti.
 - Praktična svojstva SVD-a
- Računanje SVD-a:
 - Bidijagonalni QR algoritam.
 - Jacobijev algoritam.
 - Diferencijalni qd algoritam.
- Primjena SVD-a:
 - Problem najmanjih kvadrata.
 - Generalizirani inverz.

Dekompozicija singularnih vrijednosti (SVD)

Što je SVD?

Jedna od najkorisnijih dekompozicija

- i s teoretske strane (za dokazivanje činjenica)
- i s praktične strane,

je dekompozicija singularnih vrijednosti (engl. singular value decomposition) ili, skraćeno, SVD.

Sljedeći teorem pokazuje da za svaku matricu postoji njezina dekompozicija singularnih vrijednosti.

Osnovni teorem

Teorem. Neka je A proizvoljna matrica tipa $m \times n$, uz $m \geq n$.
 A se može dekomponirati kao

$$A = \widehat{U} \begin{bmatrix} \Sigma \\ 0 \end{bmatrix} V^* = U \Sigma V^*,$$

gdje je $\Sigma = \text{diag}(\sigma_1, \dots, \sigma_n)$, uz $\sigma_1 \geq \dots \geq \sigma_n \geq 0$,
 $\widehat{U} = [U, U_\perp]$ je unitarna matrica reda m , a V je unitarna
matrica reda n .

Stupce matrice

- U (oznaka u_i) zovemo lijevi singularni vektori,
- V (oznaka v_i) zovemo desni singularni vektori,

a dijagonalne elemente σ_i matrice Σ singularne vrijednosti.

Osnovni teorem — komentari

Nadalje, ako je

- $m < n$, dekompozicija singularnih vrijednosti definira se za matricu A^* ;
- A realna, U i V su, također, realne.

Ako o matrici A razmišljamo kao zapisu operatora koji preslikava vektor $x \in \mathbb{R}^n$ u vektor $y = Ax \in \mathbb{R}^m$, onda

- možemo izabrati **ortogonalni** koordinatni sustav u \mathbb{R}^n (osi su mu jedinični vektori stupci u V),
- i drugi **ortogonalni** koordinatni sustav u \mathbb{R}^m (osi su mu jedinični vektori stupci u U),

takve da je zapis tog operatora u tom paru baza **dijagonalna matrica Σ** (s **nenegativnom** dijagonalom).

Dokaz teorema

Dokaz. Dokaz se provodi indukcijom po m i n .

Iz pretpostavke o postojanju SVD-a za $(m - 1) \times (n - 1)$ matrice, dokazat ćemo postojanje SVD-a i za $m \times n$ matrice.

Dodatno, pretpostavljamo da je $A \neq 0$. U protivnom je $\Sigma = 0$, a U i V su proizvoljne unitarne matrice, tj. tvrdnja vrijedi.

Baza indukcije je za $n = 1$, jer je $m \geq n$. Napišimo tu jednostupčanu matricu A u obliku

$$A = U\Sigma V^*,$$

gdje je

$$U = \frac{A}{\|A\|_2}, \quad \Sigma = \|A\|_2, \quad V = 1,$$

pa tvrdnja vrijedi za $n = 1$ i bilo koji $m \geq 1$.

Dokaz teorema (nastavak)

Za korak indukcije, izaberemo vektor v , takav da je $\|v\|_2 = 1$ i na njemu se baš dostiže maksimum 2-norme za A , tj. vrijedi

$$\|A\|_2 = \max_{\|x\|_2=1} \|Ax\|_2 = \|Av\|_2.$$

Definiramo jedinični vektor

$$u = \frac{Av}{\|Av\|_2}.$$

Vektore u i v dopunimo matricama \tilde{U} , odnosno \tilde{V} , tako da

$$U_0 = [u, \tilde{U}], \quad V_0 = [v, \tilde{V}]$$

budu unitarne matrice reda m , odnosno n .

Dokaz teorema (nastavak)

Sada možemo pisati

$$U_0^* A V_0 = \begin{bmatrix} u^* \\ \tilde{U}^* \end{bmatrix} A [v, \tilde{V}] = \begin{bmatrix} u^* Av & u^* A\tilde{V} \\ \tilde{U}^* Av & \tilde{U}^* A\tilde{V} \end{bmatrix}.$$

Po definiciji vektora u i v , vrijedi

$$u^* Av = \frac{v^* A^*}{\|Av\|_2} Av = \frac{\|Av\|_2^2}{\|Av\|_2} = \|Av\|_2 = \|A\|_2 := \sigma.$$

Zbog **ortogonalnosti** stupaca **unitarne** matrice U_0 , svi stupci matrice \tilde{U} su **okomiti** na vektor u , pa je $\tilde{U}^* u = 0$. Onda je i

$$\tilde{U}^* Av = \tilde{U}^* u \|Av\|_2 = 0.$$

Dokaz teorema (nastavak)

Tvrdimo i da je $u^* A \tilde{V} = 0$. Ako označimo s $A_1 = U_0^* A V_0$, $w^* = u^* A \tilde{V}$, $B = \tilde{U}^* A \tilde{V}$, onda je

$$A_1 = U_0^* A V_0 = \begin{bmatrix} \sigma & w^* \\ 0 & B \end{bmatrix}.$$

Zbog **unitarne invarijantnosti 2-norme** je

$$\sigma = \|A\|_2 = \|U_0^* A V_0\|_2 = \|A_1\|_2.$$

S druge strane, za proizvoljni vektor $z \neq 0$ vrijedi

$$\|A_1\|_2 = \max_{x \neq 0} \frac{\|A_1 x\|_2}{\|x\|_2} \geq \frac{\|A_1 z\|_2}{\|z\|_2},$$

Dokaz teorema (nastavak)

odnosno, $\|A_1\|_2 \|z\|_2 \geq \|A_1 z\|_2$. Izaberimo

$$z = \begin{bmatrix} \sigma \\ w \end{bmatrix}.$$

Onda je

$$\begin{aligned}\|A_1\|_2^2 \|z\|_2^2 &= \|A_1\|_2^2 (\sigma^2 + \|w\|_2^2) \geq \|A_1 z\|_2^2 = \left\| A_1 \begin{bmatrix} \sigma \\ w \end{bmatrix} \right\|_2^2 \\ &= \left\| \begin{bmatrix} \sigma & w^* \\ 0 & B \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \sigma \\ w \end{bmatrix} \right\|_2^2 = (\sigma^2 + w^* w)^2 + \|Bw\|_2^2 \\ &\geq (\sigma^2 + \|w\|_2^2)^2,\end{aligned}$$

Dokaz teorema (nastavak)

pa vidimo da je

$$\|A_1\|_2^2(\sigma^2 + \|w\|_2^2) \geq (\sigma^2 + \|w\|_2^2)^2.$$

Dijeljenjem s $(\sigma^2 + \|w\|_2^2)$ dobivamo

$$\sigma^2 = \|A\|_2^2 = \|A_1\|_2^2 \geq \sigma^2 + \|w\|_2^2,$$

što je moguće samo za $w = 0$.

Drugim riječima, vrijedi

$$U_0^* A V_0 = \begin{bmatrix} \sigma & 0 \\ 0 & B \end{bmatrix}.$$

Dokaz teorema (nastavak)

Sada možemo iskoristiti pretpostavku indukcije na matricu B , da B ima SVD

$$B = U_1 \Sigma_1 V_1^*,$$

pa dobivamo

$$U_0^* A V_0 = \begin{bmatrix} \sigma & 0 \\ 0 & U_1 \Sigma_1 V_1^* \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & U_1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \sigma & 0 \\ 0 & \Sigma_1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & V_1 \end{bmatrix}^*,$$

odakle odmah slijedi tvrdnja, jer unitarne matrice čine množstveno množenje grupu.

Ako želimo biti potpuno precizni, treba još silazno poredati singularne vrijednosti. To se postiže primjenom matrica permutacija, koje su, također, unitarne.



Veza singularnih i svojstvenih vrijednosti

Dokažimo još i neka svojstva SVD-a.

Neka je $A = U\Sigma V^T$ dekompozicija singularnih vrijednosti (SVD) realne matrice A tipa $m \times n$, uz $m \geq n$.

Tvrđnja 1. Ako je A simetrična matrica reda n sa svojstvenim vrijednostima λ_i i ortonormalnim svojstvenim vektorima u_i , tj. ako je svojstvena dekompozicija za A oblika

$$A = U\Lambda U^T, \quad \Lambda = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n), \quad U = [u_1, \dots, u_n],$$

onda SVD matrice A ima oblik

$$A = U\Sigma V^T,$$

gdje je $\sigma_i = |\lambda_i|$ i $v_i = \text{sign}(\lambda_i)u_i$, uz dogovor da je $\text{sign}(0) = 1$.

Veza singularnih i svojstvenih vrijednosti (nast.)

Dokaz. Očito, da bismo dobili singularne vrijednosti matrice A , moramo samo izvući predznače svojstvenih vrijednosti. ■

Tvrđnja 2. Svojstvene vrijednosti simetrične matrice $A^T A$ su σ_i^2 . Desni singularni vektori v_i su pripadni svojstveni vektori.

Dokaz. Vrijedi

$$A^T A = V \Sigma^T U^T U \Sigma V^T = V \Sigma^2 V^T,$$

i to je svojstvena dekompozicija od $A^T A$. ■

Veza singularnih i svojstvenih vrijednosti (nast.)

Tvrđnja 3. Svojstvene vrijednosti matrice AA^T su:

- σ_i^2
- i još $m - n$ njih, koje su jednake nula.

Svojstveni vektori matrice AA^T su:

- lijevi singularni vektori u_i , za svojstvene vrijednosti σ_i^2 ;
- za preostalih $m - n$ svojstvenih vrijednosti jednakih nula, kao svojstvene vektore možemo uzeti bilo kojih $m - n$ vektora koji s prethodnima čine ortogonalnu matricu (dopuna do ortonormirane baze).

Veza singularnih i svojstvenih vrijednosti (nast.)

Dokaz. Uzmemmo puni SVD od A , s kvadratnom matricom \widehat{U} :

$$AA^T = \widehat{U} \begin{bmatrix} \Sigma \\ 0 \end{bmatrix} V^T V [\Sigma^T, 0] \widehat{U}^T = \widehat{U} \begin{bmatrix} \Sigma^2 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \widehat{U}^T$$

$$= [U, U_\perp] \begin{bmatrix} \Sigma^2 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} [U, U_\perp]^T,$$

što je svojstvena dekompozicija od AA^T . ■

Veza singularnih i svojstvenih vrijednosti (nast.)

Tvrđnja 4. Neka je A kvadratna matrica reda n , i neka je $A = U\Sigma V^T$ dekompozicija singularnih vrijednosti od A , uz

$$\Sigma = \text{diag}(\sigma_1, \dots, \sigma_n), \quad U = [u_1, \dots, u_n], \quad V = [v_1, \dots, v_n].$$

Neka je

$$H = \begin{bmatrix} 0 & A^T \\ A & 0 \end{bmatrix}.$$

Svojstvene vrijednosti od H su $\pm\sigma_i$, a pripadni svojstveni vektori su

$$\frac{1}{\sqrt{2}} \begin{bmatrix} v_i \\ \pm u_i \end{bmatrix}.$$

Veza singularnih i svojstvenih vrijednosti (nast.)

Dokaz. Uvrstimo SVD od A u formulu za H . Onda je

$$\begin{aligned} H &= \begin{bmatrix} 0 & A^T \\ A & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & V\Sigma U^T \\ U\Sigma V^T & 0 \end{bmatrix} \\ &= \begin{bmatrix} 0 & V \\ U & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & \Sigma \\ \Sigma & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 & U^T \\ V^T & 0 \end{bmatrix}. \end{aligned}$$

Lako se provjerava da je matrica

$$Q = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{bmatrix} I & I \\ -I & I \end{bmatrix}$$

ortogonalna ...

Veza singularnih i svojstvenih vrijednosti (nast.)

... i da vrijedi

$$Q \begin{bmatrix} 0 & \Sigma \\ \Sigma & 0 \end{bmatrix} Q^T = \begin{bmatrix} \Sigma & 0 \\ 0 & -\Sigma \end{bmatrix}.$$

Konačno, zaključujemo da je

$$\begin{aligned} H &= \begin{bmatrix} 0 & V \\ U & 0 \end{bmatrix} Q^T Q \begin{bmatrix} 0 & \Sigma \\ \Sigma & 0 \end{bmatrix} Q^T Q \begin{bmatrix} 0 & U^T \\ V^T & 0 \end{bmatrix} \\ &= \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{bmatrix} V & V \\ U & -U \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \Sigma & 0 \\ 0 & -\Sigma \end{bmatrix} \left(\frac{1}{\sqrt{2}} \begin{bmatrix} V & V \\ U & -U \end{bmatrix} \right)^T, \end{aligned}$$

što je **svojstvena** dekompozicija od H . ■

SVD — norme i broj uvjetovanosti matrice

Tvrđnja 6. Neka je A kvadratna matrica reda n i pretpostavimo da je A regularna. Ako je σ_1 najveća, a σ_n najmanja singularna vrijednost od A , onda je

$$\|A\|_2 = \sigma_1, \quad \|A^{-1}\|_2^{-1} = \sigma_n, \quad \kappa_2(A) = \|A\|_2 \|A^{-1}\|_2 = \frac{\sigma_1}{\sigma_n}.$$

Dokaz. Zbog unitarne invarijantnosti 2-norme, vrijedi

$$\|A\|_2 = \|U^T A V\|_2 = \|\Sigma\|_2 = \sigma_1,$$

$$\|A^{-1}\|_2 = \|U^T A^{-1} V\|_2 = \|\Sigma^{-1}\|_2 = \sigma_n^{-1},$$

odakle odmah slijedi i formula za $\kappa_2(A)$. ■

SVD — jezgra i slika matrice

Tvrđnja 7. Pretpostavimo da za singularne vrijednosti matrice A vrijedi

$$\sigma_1 \geq \cdots \geq \sigma_r > \sigma_{r+1} = \cdots = \sigma_n = 0.$$

Tada (i samo tada) je $\text{rang}(A) = r$.

- **Jezgra** od A , tj. potprostor svih vektora v za koje je $Av = 0$, je potprostor razapet sa **stupcima** v_{r+1}, \dots, v_n matrice V .
- **Slika** operatora A , tj. potprostor svih vektora oblika Aw , za sve w , razapet je **stupcima** u_1, \dots, u_r od U .

Dokaz. Napišimo SVD od A korištenjem **kvadratnih** matrica \widehat{U} i V . Budući da su obje **ortogonalne**, one su **regularne**, pa je $\text{rang}(A) = \text{rang}(\Sigma) = r$.

SVD — jezgra i slika matrice (nastavak)

Vektor v je u **jezgri** od A , ako i samo ako je $V^T v$ u **jezgri** od

$$\widehat{U}^T A V = \begin{bmatrix} \Sigma \\ 0 \end{bmatrix} := \widetilde{\Sigma},$$

jer je $Av = 0$, ako i samo ako je $\widehat{U}^T A V (V^T v) = 0$.

- **Jezgra** matrice $\widetilde{\Sigma}$ je razapeta stupcima $(r+1)$ do n jedinične matrice I_n ,
- pa je **jezgra** od A razapeta sa stupcima $(r+1)$ do n matrice V .

Sličan argument vrijedi i za drugi dio dokaza. ■

SVD — slika jedinične sfere

Tvrđnja 8. Neka je S^{n-1} jedinična sfera u \mathbb{R}^n ,

$$S^{n-1} = \{x \in \mathbb{R}^n \mid \|x\|_2 = 1\}.$$

Neka je $A \cdot S^{n-1}$ slika od S^{n-1} , kad se jedinična sfera preslika operatorom A ,

$$A \cdot S^{n-1} = \{Ax \mid x \in \mathbb{R}^n, \|x\|_2 = 1\}.$$

Ta slika $A \cdot S^{n-1}$ je

- ➊ elipsoid sa središtem u ishodištu od \mathbb{R}^m
- ➋ i glavnim osima $\sigma_i u_i$, za $i = 1, \dots, m$.

SVD — slika jedinične sfere (nastavak)

Dokaz. Pretpostavimo da je A kvadratna i regularna.

- Matrica V^T je ortogonalna, pa ona preslikava jedinične vektore u druge jedinične vektore, tj. $V^T S^{n-1} = S^{n-1}$.
- Budući da je $v \in S^{n-1}$, ako i samo ako je $\|v\|_2 = 1$, onda je $w \in \Sigma S^{n-1}$, ako i samo ako je $\|\Sigma^{-1}w\|_2 = 1$, ili

$$\sum_{i=1}^n \left(\frac{w_i}{\sigma_i} \right)^2 = 1.$$

Time je definiran elipsoid s glavnim osima $\sigma_i e_i$. Množenjem $w = \Sigma v$ matricom U , elipsoid se rotira oko ishodišta, tako da se e_i preslika u u_i . Dobiveni elipsoid ima glavne osi $\sigma_i u_i$.

Argument vrijedi i za $m \geq n$, i kad je $\text{rang}(A) = r \leq n$. ■

SVD — aproksimacija matricom nižeg ranga

Tvrđnja 9. Zapišimo matrice U i V iz SVD-a od A u stupčanom obliku $U = [u_1, \dots, u_n]$ i $V = [v_1, \dots, v_n]$. Matricu A možemo zapisati i kao zbroj matrica ranga 1 (tipa $m \times n$)

$$A = U\Sigma V^T = \sum_{i=1}^n \sigma_i u_i v_i^T.$$

Matricu A_k , istog tipa kao i A , ranga $\text{rang}(A_k) \leq k < n$, koja je po 2-normi najbliža matrici A , možemo zapisati kao

$$A_k = U\Sigma_k V^T = \sum_{i=1}^k \sigma_i u_i v_i^T,$$

pri čemu je $\Sigma_k = \text{diag}(\sigma_1, \dots, \sigma_k, 0, \dots, 0)$.

SVD — aproksimacija matricom nižeg ranga

Pritom je

$$\|A - A_k\|_2 = \sigma_{k+1}$$

najmanja udaljenost između A i svih matrica ranga najviše k .

Dokaz. Prema konstrukciji, matrica A_k ima rang najviše k (zbog $\sigma_k \geq 0$) i vrijedi

$$\begin{aligned}\|A - A_k\|_2 &= \left\| \sum_{i=k+1}^n \sigma_i u_i v_i^T \right\|_2 \\ &= \|U \text{diag}(0, \dots, 0, \sigma_{k+1}, \dots, \sigma_n) V^T\|_2 = \sigma_{k+1}.\end{aligned}$$

Ostaje pokazati da je to i najbliža matrica ranga najviše k matrici A .

SVD — aproksimacija matricom nižeg ranga

Neka je B bilo koja matrica istog tipa $m \times n$, za koju vrijedi $\text{rang}(B) \leq k$.

- Njezina jezgra ima dimenziju barem $n - k$.
- Potprostor razapet vektorima v_1, \dots, v_{k+1} ima dimenziju $k + 1$, pa sigurno postoji netrivijalni vektor koji se nalazi u njegovom presjeku s jezgrom od B .

Neka je h pripadni jedinični vektor koji se nalazi u presjeku ta dva potprostora. Onda je $Bh = 0$, $h = V_{k+1}g$ gdje je $V_{k+1} = [v_1, \dots, v_{k+1}]$, i vrijedi

$$\|A - B\|_2 \geq \|(A - B)h\|_2 = \|Ah\|_2 = \|U\Sigma V^T h\|_2$$

$$= \|\Sigma V^T h\|_2 = \|\Sigma V^T V_{k+1}g\|_2 = \left\| \Sigma \begin{bmatrix} I_{k+1} \\ 0 \end{bmatrix} g \right\|_2$$

SVD — aproksimacija matricom nižeg ranga

$$\|A - B\|_2 = \left\| \begin{bmatrix} \text{diag}(\sigma_1, \dots, \sigma_{k+1}) & \\ & 0 \end{bmatrix} g \right\|_2 \geq \sigma_{k+1} \|g\|_2 = \sigma_{k+1}.$$

Zadnja nejednakost je posljedica pretpostavke da je h linearna kombinacija vektora v_1, \dots, v_{k+1} i činjenice da je $\|g\|_2 = \|V_{k+1}g\|_2 = \|h\|_2 = 1$. ■

Računanje SVD-a

Veza simetričnog svojstvenog problema i SVD-a

Tvrđnje 2, 3 i 4 iz svojstava SVD-a daju vezu svojstvenog problema i SVD-a, koja se koristi za njegovo računanje.

Ideja. Ako je G faktor matrice A , tj.

$$A = GG^T, \quad \text{ili} \quad A = G^T G, \quad \text{ili (rjeđe)} \quad A = \begin{bmatrix} 0 & G^T \\ G & 0 \end{bmatrix},$$

onda, za nalaženje SVD-a od G , implicitno primjenjujemo algoritam za simetrični svojstveni problem za A .

Implicitno znači da sve računamo kao da smo formirali matricu A . Međutim, umjesto na A , transformacije primjenjujemo na G (ili G^T).

Bidijagonalni QR

Standardna priprema za simetrični QR algoritam je tridiagonalizacija.

Za SVD algoritam to je bidijagonalizacija.

Ideja. Matricu G svodimo na gornju bidijagonalnu formu,

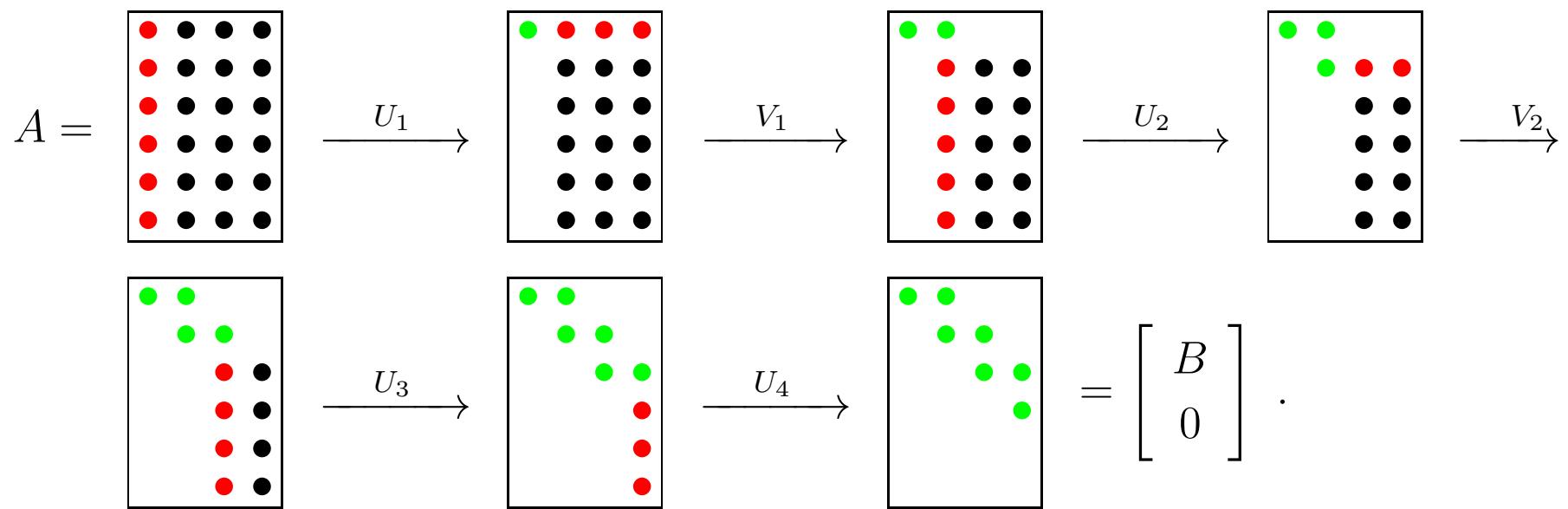
• svi elementi izvan glavne i prve gornje dijagonale su 0, tako da nađemo ortogonalne matrice U_1 i V_1 , takve da bude

$$G = U_1 B V_1^T,$$

gdje je B gornja bidijagonalna matrica.

Bidijagonalni QR (nastavak)

Primjer bidijagonalizacije



Bidijagonalni QR (nastavak)

Standardni algoritam bidijagonalizacije vrlo naliči na QR faktorizaciju:

- prvi stupac od G svedemo na ce_1 ;
- prvi redak od transformiranog G svedemo na samo 2 elementa (da ne pokvarimo sređeni prvi stupac);
- ...

Postoji i moderniji, točniji algoritam bidijagonalizacije.

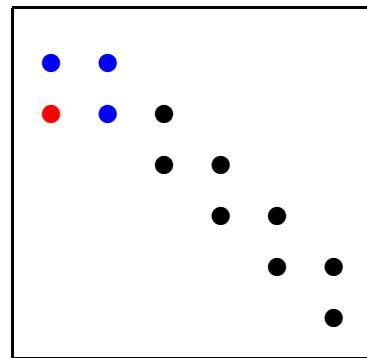
Nakon bidijagonalizacije,

- provodimo implicitni QR algoritam na matrici B , tj. na jednoj od tridiagonalnih matrica BB^T ili B^TB .

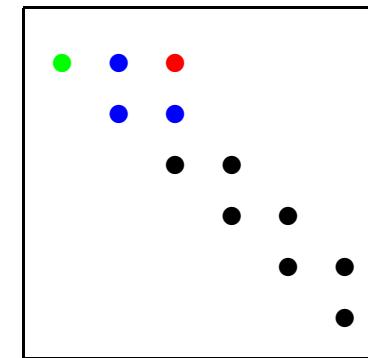
Bidijagonalni QR (nastavak)

Primjer implicitnog QR algoritma

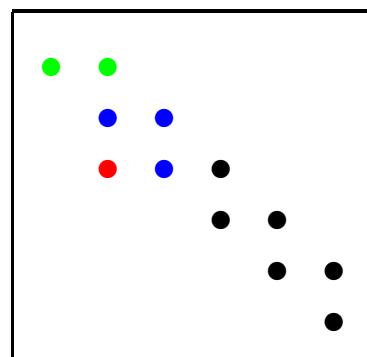
$$B_{k,1} \leftarrow B_k V_1 =$$



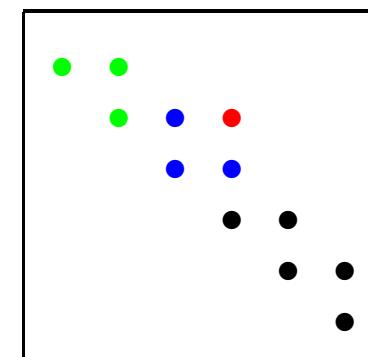
$$B_{k,2} \leftarrow U_1^T B_{k,1} =$$



$$B_{k,3} \leftarrow B_{k,2} V_2 =$$

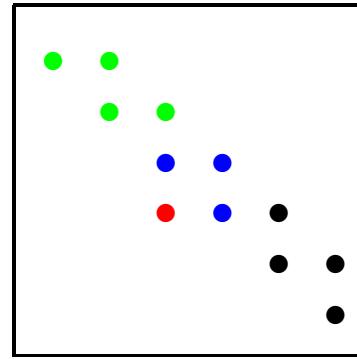


$$B_{k,4} \leftarrow U_2^T B_{k,3} =$$

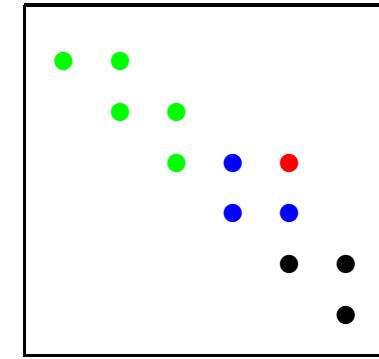


Bidijagonalni QR (nastavak)

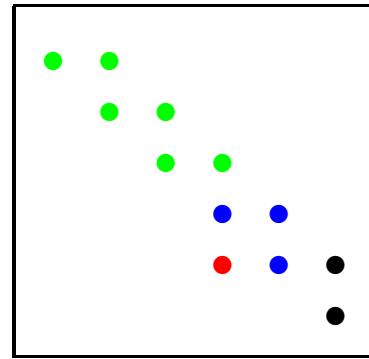
$$B_{k,5} \leftarrow B_{k,4} V_3 =$$



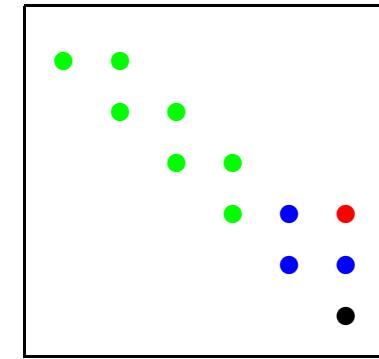
$$B_{k,6} \leftarrow U_3^T B_{k,5} =$$



$$B_{k,7} \leftarrow B_{k,6} V_4 =$$

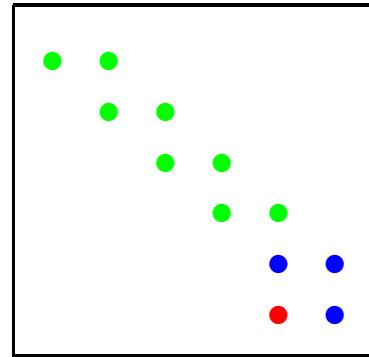


$$B_{k,8} \leftarrow U_4^T B_{k,7} =$$

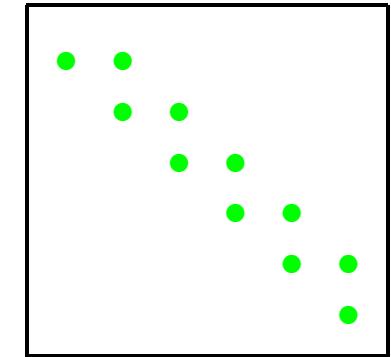


Bidijagonalni QR (nastavak)

$$B_{k,9} \leftarrow B_{k,8} V_5 =$$



$$B_{k,10} \leftarrow U_5^T B_{k,9} =$$



$$= B_{k+1}$$

Jacobijev algoritam

Jacobijev algoritam provodimo na punoj matrici G , koja, recimo, neka ima više redaka, nego stupaca.

Da bismo skratili algoritam, prvo napravimo QR faktorizaciju matrice G ,

$$G = QR.$$

Zatim radimo implicitne transformacije,

- ili na $R^T R$, ili na RR^T .

Pohvalna karakteristika algoritma:

- jedne singularne vektore mora akumulirati,
- a drugi se jednostavno pročitaju na kraju algoritma.

Jacobijev algoritam (nastavak)

Recimo da smo izabrali rad na $R^T R$.

- Na početku su **desni** singularni vektori jednaki I .
- U matrici **desnih** singularnih vektora **skupljamo** sve transformacije kojima smo dijagonalizirali $R^T R$.

Na kraju algoritma, kad $R^T R$ postane **dijagonalna**,

- stupci matrice R su **ortogonalni**, ali **nisu** normirani.
- Norme stupaca matrice R su **singularne vrijednosti**, a sami **ortonormirani** stupci od R su **lijevi** singularni vektori za R .
- Lijevi** singularni vektori za G su, onda, **lijevi** singularni vektori od R , **slijeva** pomnoženi s Q .

Diferencijalni qd algoritam

Niz faktorizacija Choleskog za zadalu simetričnu, pozitivno definitnu matricu $T_1 := T$ definiran je ovako:

$$\begin{aligned} T_1 &= G_1^T G_1 \\ T_2 &= G_1 G_1^T = G_2^T G_2 \\ &\vdots \qquad \qquad \vdots \\ T_{2k} &= G_{2k-1} G_{2k-1}^T = G_{2k}^T G_{2k} \\ T_{2k+1} &= G_{2k} G_{2k}^T = G_{2k+1}^T G_{2k+1} \\ &\vdots \qquad \qquad \vdots \end{aligned}$$

Sljedeća matrica dobiva se okretanjem faktora prethodne matrice.

Diferencijalni qd algoritam (nastavak)

Prethodni niz transformacija može se računati i implicitno,

- nizom običnih QR faktorizacija,
- na transponiranom faktoru prethodne matrice,

ako je zadan prvi “faktor” $G_1 := G$:

$$G_1^T = Q_2 G_2,$$

$$Q_2^T Q_2 = I$$

$$G_2^T = Q_3 G_3,$$

$$Q_3^T Q_3 = I$$

$$\vdots$$
$$\vdots$$

$$G_{2k}^T = Q_{2k+1} G_{2k+1},$$

$$Q_{2k+1}^T Q_{2k+1} = I$$

$$G_{2k+1}^T = Q_{2k+2} G_{2k+2},$$

$$Q_{2k+2}^T Q_{2k+2} = I$$

$$\vdots$$
$$\vdots$$

Diferencijalni qd algoritam (nastavak)

Za prethodni algoritam može se pokazati da konvergira prema singularnim vrijednostima matrice G .

- Algoritam je efikasniji ako se provodi na bidijagonalnim matricama $B = G$.
- Pripadne QR faktorizacije treba raditi rotacijama (efikasnije, mijenjaju se samo 2 retka).

Neka su (oznake):

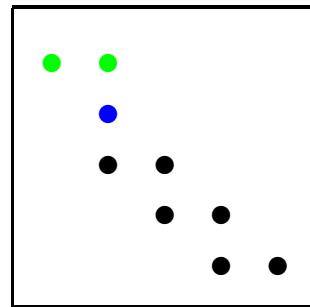
- a_i — dijagonalni elementi od B ,
- b_i — vandijagonalni elementi od B .

U QR faktorizaciji javljaju se norme stupaca, tj.

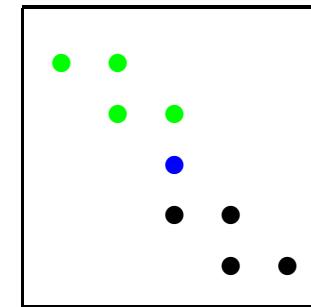
- korijeni sume kvadrata elemenata a_i i b_i .

Diferencijalni qd algoritam (nastavak)

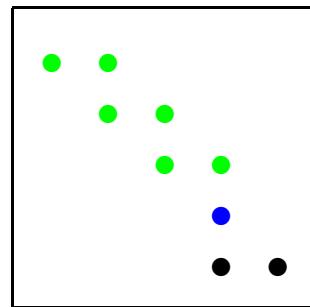
$$B_{k,1}^T \leftarrow G_1^T B_k^T =$$



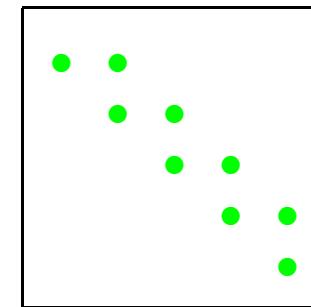
$$B_{k,2}^T \leftarrow G_2^T B_{k,1}^T =$$



$$B_{k,3}^T \leftarrow G_3^T B_{k,2}^T =$$



$$B_{k,4}^T \leftarrow G_4^T B_{k,3}^T =$$



$$= B_{k+1}$$

Diferencijalni qd algoritam

Da bismo se riješili računanja korijena,

- formule za elemente a_i i b_i se jednostavno kvadriraju,
- nazovu novim imenima $q_i = a_i^2$ i $e_i = b_i^2$,
- i dobili smo diferencijalni qd algoritam.

Algoritmu se mogu dodati pomaci.

Zaključak

Navedeni algoritmi:

- bidijagonalni QR bez pomaka,
- Jacobijev algoritam,
- i diferencijalni qd algoritam s pomacima,

imaju jedno **bitno** svojstvo:

- računaju singularne vrijednosti s **visokom** relativnom točnošću,
- kad god to matrice **dopuštaju!**

Metoda najmanjih kvadrata i generalizirani inverz matrice

Primjena SVD-a

SVD ima široku primjenu:

- računanje inverza regularne kvadratne matrice
- računanje generaliziranog inverza pravokutne matrice
- računanje uvjetovanosti matrice
- rješavanje ortogonalnog Procrustes problema
- nalaženje presjeka jezgara dvaju linearnih operatora
- nalaženje kuteva između dva potprostora
- nalaženje presjeka potprostora
- rješavanje linearног problema najmanjih kvadrata
- rješavanje linearног problema totalnih najmanjih kvadrata

Primjena SVD-a (nastavak)

- rješavanje integralnih jednadžbi (geofizika)
- procesiranje slika
- modeliranje prometa na internetu
- genetika (obrnuti inženjerинг genske mreže)

Problem najmanjih kvadrata — puni rang

Tvrđnja 5. Ako A ima puni rang, onda je rješenje problema najmanjih kvadrata

$$\min_x \|Ax - b\|_2$$

jednako $x = V\Sigma^{-1}U^T b$, tj. dobiva se

- primjenom “invertiranog” skraćenog SVD-a od A na b .

Dokaz. Vrijedi

$$\|Ax - b\|_2^2 = \|U\Sigma V^T x - b\|_2^2.$$

Budući da je A punog ranga, to je i Σ .

Problem najmanjih kvadrata — puni rang (n.)

Zbog unitarne invarijantnosti 2-norme, vrijedi

$$\begin{aligned}\|U\Sigma V^T x - b\|_2^2 &= \|\widehat{U}^T(U\Sigma V^T x - b)\|_2^2 \\&= \left\| \begin{bmatrix} U^T \\ U_\perp^T \end{bmatrix} (U\Sigma V^T x - b) \right\|_2^2 = \left\| \begin{bmatrix} \Sigma V^T x - U^T b \\ -U_\perp^T b \end{bmatrix} \right\|_2^2 \\&= \|\Sigma V^T x - U^T b\|_2^2 + \|U_\perp^T b\|_2^2.\end{aligned}$$

Taj izraz je minimalan ako je prvi član jednak 0, tj. ako je

$$x = V\Sigma^{-1}U^T b.$$

Pripadna vrijednost minimuma je $\min_x \|Ax - b\|_2 = \|U_\perp^T b\|_2$. ■

Drugi način — puni rang

Napomena. Ponovo možemo na lakši način doći do prethodnog zaključka, ako znamo da su rješenja problema minimizacije

$$\min_x \|Ax - b\|_2$$

jednaka rješenju sustava normalnih jednadžbi

$$A^T A x = A^T b.$$

Ako je $A^T A$ regularna, što je ekvivalentno tome da A ima puni stupčani rang, onda problem najmanjih kvadrata ima jedinstveno rješenje

$$x = (A^T A)^{-1} A^T b.$$

Drugi način — puni rang (nastavak)

Napravimo skraćeni SVD matrice A

$$A = U\Sigma V^T.$$

Uvrštavanjem u rješenje x izlazi

$$\begin{aligned}x &= (A^T A)^{-1} A^T b = (V \Sigma^2 V^T)^{-1} V \Sigma U^T b \\&= V \Sigma^{-2} V^T V \Sigma U^T b = V \Sigma^{-2} \Sigma U^T b \\&= V \Sigma^{-1} U^T b.\end{aligned}$$

Problem najmanjih kvadrata — defektni rang

Teorem. Za matricu A ranga $r < n$, rješenje x koje minimizira $\|Ax - b\|_2$ može se karakterizirati na sljedeći način.

Neka je $A = U\Sigma V^T$ dekompozicija singularnih vrijednosti matrice A , i neka je

$$A = U\Sigma V^T = [U_1, U_2] \begin{bmatrix} \Sigma_1 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} [V_1, V_2]^T = U_1 \Sigma_1 V_1^T,$$

gdje je Σ_1 regularna, reda r , a matrice U_1 i V_1 imaju r stupaca. Neka je

$$\sigma := \sigma_{\min}(\Sigma_1),$$

najmanja ne-nula singularna vrijednost od A .

Problem najmanjih kvadrata — defektni rang

Tada se **sva** rješenja problema najmanjih kvadrata mogu napisati u formi

$$x = V_1 \Sigma_1^{-1} U_1^T b + V_2 z,$$

gdje je z proizvoljni vektor.

Rješenje x koje ima **minimalnu** 2-normu je **ono** za koje je $z = 0$, tj.

$$x = V_1 \Sigma_1^{-1} U_1^T b.$$

Dodatno, za **normu tog** rješenja vrijedi ocjena

$$\|x\|_2 \leq \frac{\|b\|_2}{\sigma}.$$

Problem najmanjih kvadrata — defektni rang

Dokaz. Nadopunimo matricu $[U_1, U_2]$ stupcima matrice U_3 do ortogonalne matrice reda m , i označimo tu matricu s \widehat{U} . Zbog unitarne invarijantnosti 2-norme, dobivamo

$$\|Ax - b\|_2^2 = \|\widehat{U}^T(Ax - b)\|_2^2$$

$$\begin{aligned} &= \left\| \begin{bmatrix} U_1^T \\ U_2^T \\ U_3^T \end{bmatrix} (U_1 \Sigma_1 V_1^T x - b) \right\|_2^2 = \left\| \begin{bmatrix} \Sigma_1 V_1^T x - U_1^T b \\ -U_2^T b \\ -U_3^T b \end{bmatrix} \right\|_2^2 \\ &= \|\Sigma_1 V_1^T x - U_1^T b\|_2^2 + \|U_2^T b\|_2^2 + \|U_3^T b\|_2^2. \end{aligned}$$

Ovaj izraz je minimiziran kad je prva od tri norme u posljednjem redu jednaka 0, tj. ako je $\Sigma_1 V_1^T x = U_1^T b$.

Problem najmanjih kvadrata — defektni rang

Drugacije napisano, mora biti

$$x = V_1 \Sigma_1^{-1} U_1^T b.$$

Stupci matrica V_1 i V_2 su međusobno ortogonalni, pa je

$$V_1^T V_2 z = 0,$$

za sve vektore z . Zato x ostaje rješenje problema najmanjih kvadrata i kad mu dodamo $V_2 z$, za bilo koji z , tj. ako je

$$x = V_1 \Sigma_1^{-1} U_1^T b + V_2 z.$$

To su, ujedno, i sva rješenja, jer stupci matrice V_2 razapinju jezgru $\mathcal{N}(A)$.

Problem najmanjih kvadrata — defektni rang

Zbog ortogonalnosti, vrijedi i

$$\|x\|_2^2 = \|V_1 \Sigma_1^{-1} U_1^T b\|_2^2 + \|V_2 z\|_2^2,$$

a to je minimalno za $z = 0$. Na kraju, za to minimalno rješenje vrijedi ocjena

$$\|x\|_2 = \|V_1 \Sigma_1^{-1} U_1^T b\|_2 = \|\Sigma_1^{-1} U_1^T b\|_2 \leq \frac{\|U_1^T b\|_2}{\sigma} = \frac{\|b\|_2}{\sigma}.$$

Primjerom se lako pokazuje da je ova ocjena dostižna. ■

Rješenje problema najmanjih kvadrata korištenjem SVD-a je najstabilnije. Za $m \gg n$, trajanje je približno jednako trajanju rješenja QR faktorizacijom.

Generalizirani inverz

Jedna od primjena SVD-a je u metodi najmanjih kvadrata i kad A nema puni stupčani rang.

- Rješenja su istog oblika kao i prije (samo ih je više),

$$x = V \Sigma^{-1} U^T b,$$

jedino treba znati “invertirati” singularnu matricu Σ .

- Takav inverz zove se generalizirani inverz i označava se sa Σ^+ , ili Σ^\dagger .

Generalizirani inverz poopćava pojam inverza

- na pravokutne matrice
- i na matrice koje nisu punog ranga.

Generalizirani inverz — definicije

Postoje tri ekvivalentne definicije generaliziranog inverza, koji se katkad zove i Moore–Penroseov inverz.

Funkcija definicija. Neka je $A \in \mathbb{C}^{m \times n}$ ($\tilde{A} : \mathbb{C}^n \rightarrow \mathbb{C}^m$) i neka je linearna transformacija $\tilde{A}^+ : \mathbb{C}^m \rightarrow \mathbb{C}^n$ definirana s

$$\tilde{A}^+x = \begin{cases} 0, & \text{ako je } x \in \mathcal{R}(A)^\perp \\ (\tilde{A} \mid_{\mathcal{R}(A^*)})^{-1}x, & \text{ako je } x \in \mathcal{R}(A). \end{cases}$$

Matrica linearne transformacije \tilde{A}^+ , u oznaci A^+ , zove se generalizirani inverz matrice A .

Generalizirani inverz — definicije (nastavak)

Mooreova definicija (1935.). Ako je $A \in \mathbb{C}^{m \times n}$, njezin generalizirani inverz je jedinstvena matrica A^+ , takva da je

$$AA^+ = P_{\mathcal{R}(A)} \quad \text{i} \quad A^+A = P_{\mathcal{R}(A^+)},$$

pri čemu je s P_X označen projektor na potprostor X .

Penroseova definicija (1955.). Ako je $A \in \mathbb{C}^{m \times n}$, njezin generalizirani inverz je jedinstvena matrica A^+ , takva da je

$$\begin{aligned} AA^+A &= A, & A^+AA^+ &= A^+, \\ (AA^+)^* &= AA^+, & (A^+A)^* &= A^+A. \end{aligned}$$

U sva tri slučaja, jedinstvenost se lako dokazuje.

Generalizirani inverz dijagonalne matrice

Nije teško pokazati da za **dijagonalnu** matricu Σ ,

$$\Sigma = \begin{bmatrix} \Sigma_1 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix},$$

pri čemu je Σ_1 regularna, njezin **generalizirani inverz** jednak

$$\Sigma^+ = \begin{bmatrix} \Sigma_1^{-1} & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}.$$

Generalizirani inverz općenite matrice

Neka je za matricu A ranga $r \leq n$, $A = U\Sigma V^T$ dekompozicija singularnih vrijednosti matrice A , i neka je

$$A = U\Sigma V^T = [U_1, U_2] \begin{bmatrix} \Sigma_1 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} [V_1, V_2]^T = U_1 \Sigma_1 V_1^T,$$

gdje je Σ_1 regularna, reda r , a matrice U_1 i V_1 imaju r stupaca. Tada je

$$A^+ = V \Sigma^+ U^T = [V_1, V_2] \begin{bmatrix} \Sigma_1^{-1} & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} [U_1, U_2]^T = V_1 \Sigma_1^{-1} U_1^T$$

upravo generalizirani inverz od A .