

بسم الله الرحمن الرحيم

# برنامه‌ریزی نیمه‌معین برای طراحی الگوریتم‌های تقریبی

جلسه بیست و دوم: گرد کردن با مینیاتور (۱)



میناتور  
برای برش  
بیشینه

ایده مینیاتور

ایده مینیاتور

گراف:

*G*

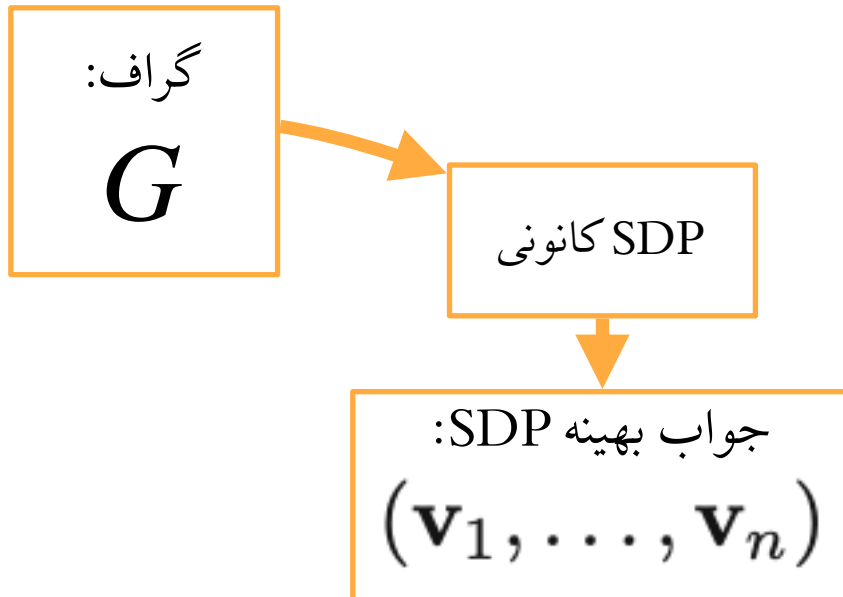
ایده مینیاتور

گراف:

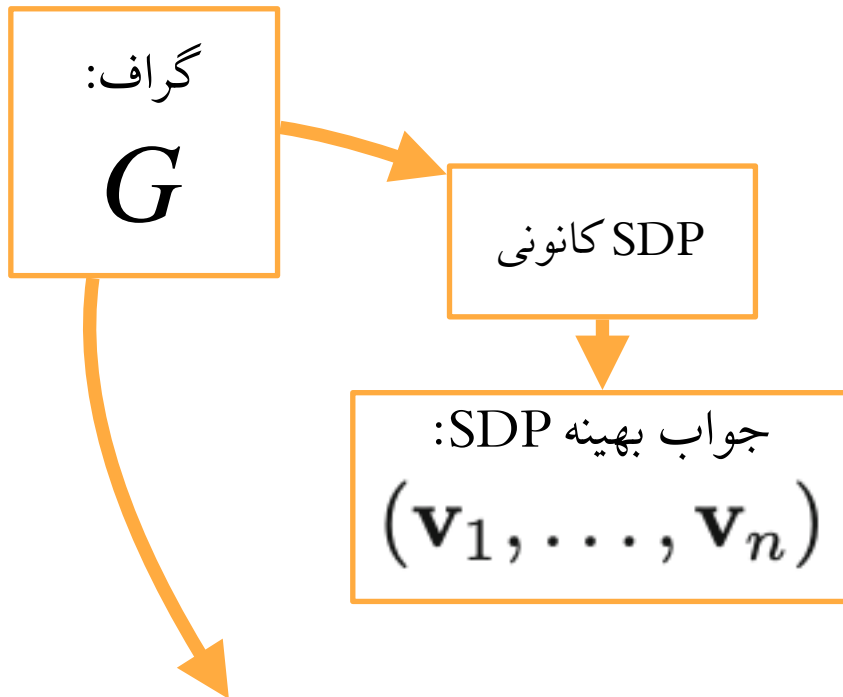
$G$

SDP کانونی

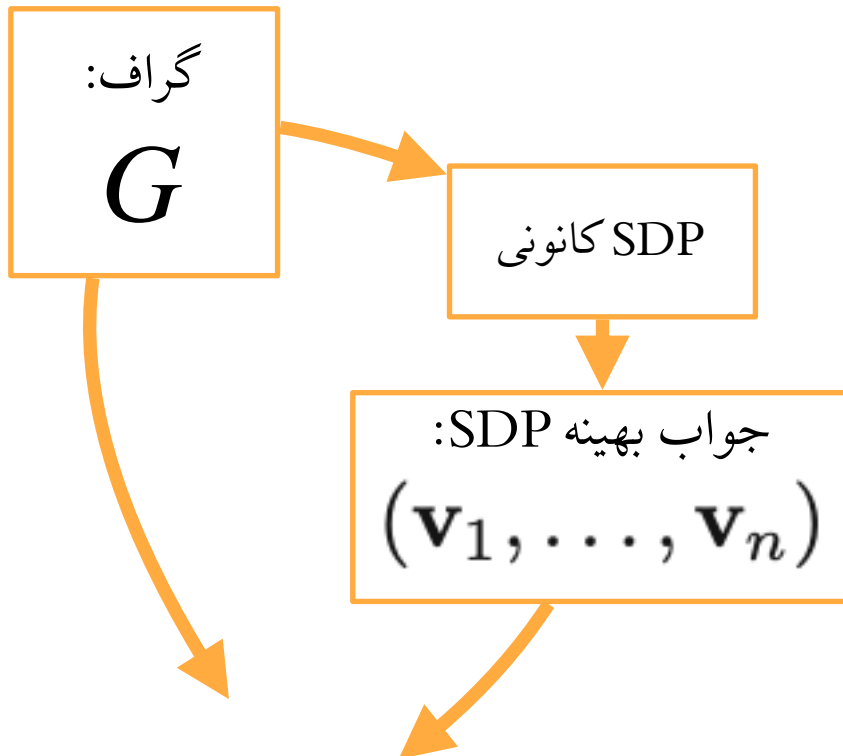
## ایده مینیاتور



## ایده مینیاتور

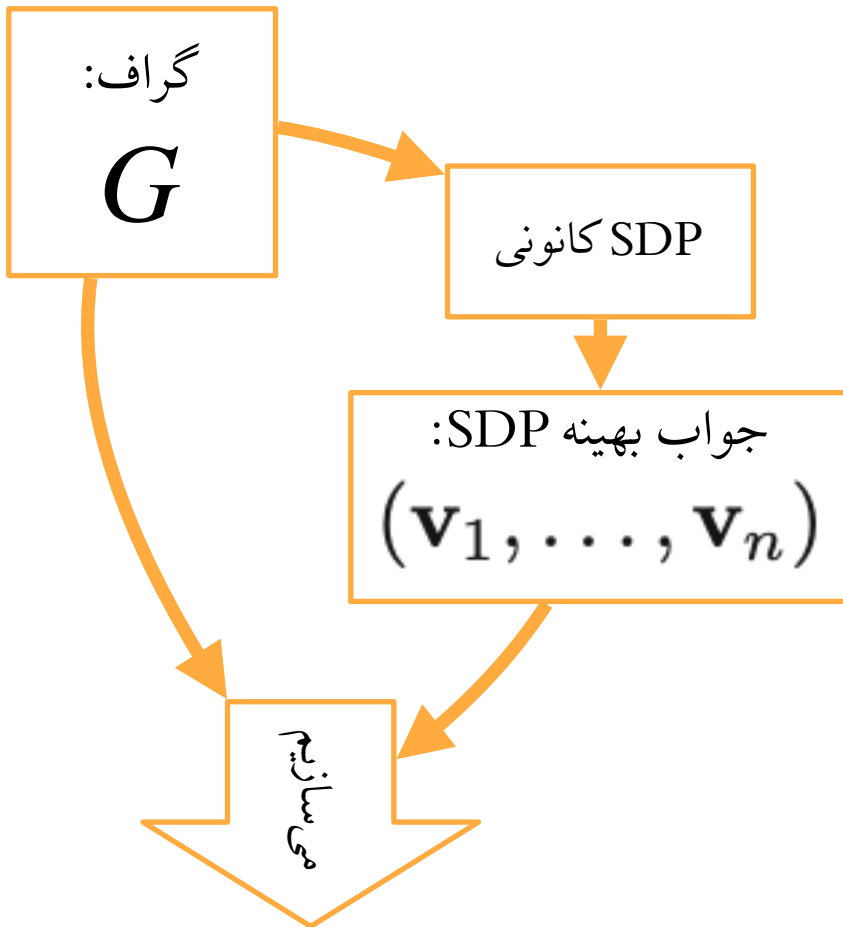


## ایده مینیاتور

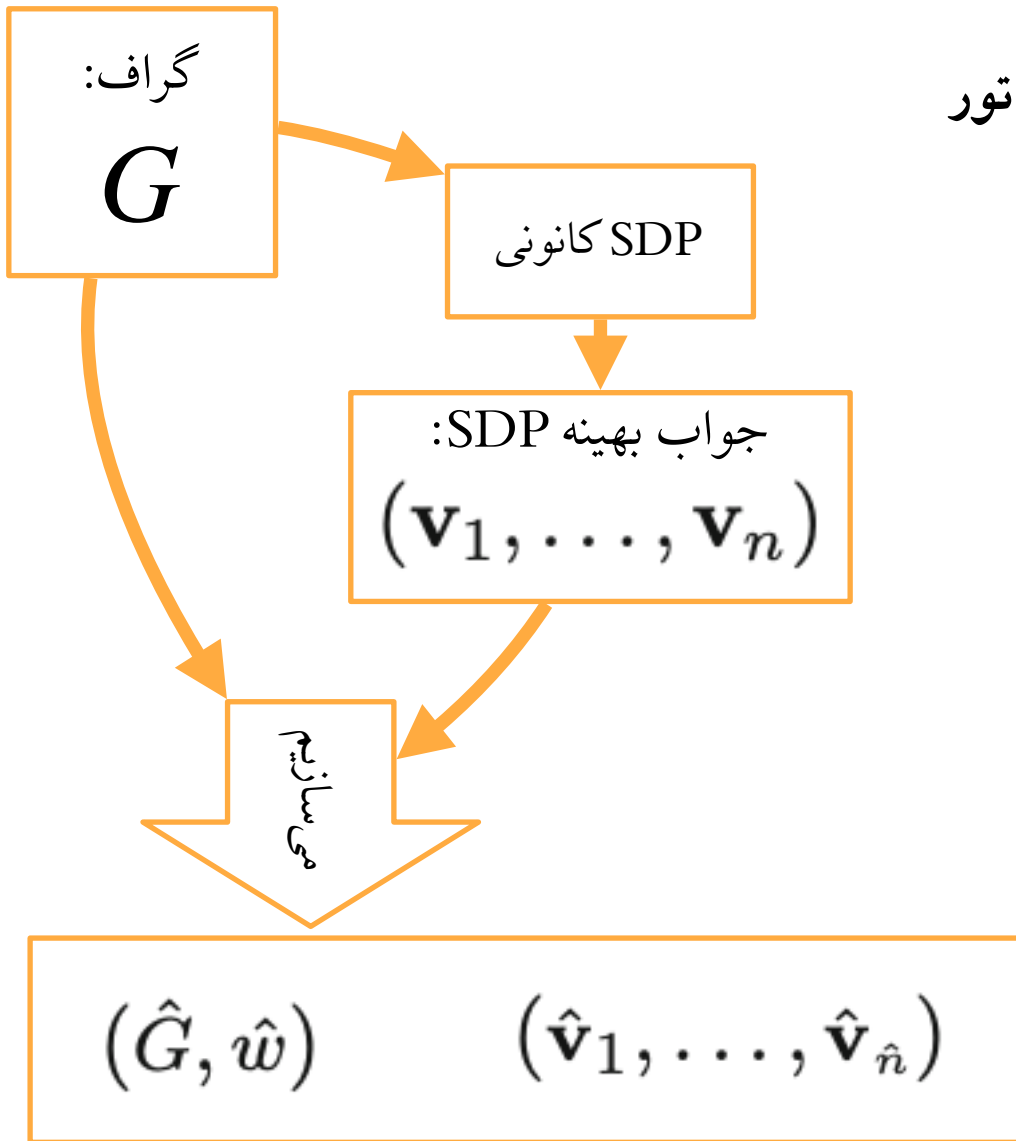




## ایده مینیاتور



## ایده مینیاتور



## ایده مینیاتور

گراف:

$G$

SDP کانونی

جواب بهینه SDP:

$(\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n)$

می سازیم

کوچک و  
برش = برش  $G$

$(\hat{G}, \hat{w})$

$(\hat{\mathbf{v}}_1, \dots, \hat{\mathbf{v}}_{\hat{n}})$

ایده مینیاتور

گراف:

$G$

SDP کانونی

جواب بهینه SDP:

$(\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n)$

می‌سازیم

کوچک و  
برش = برش  $G$

شدنی برای  $\hat{G}$  و  
تقریباً = جواب بهینه SDP

$(\hat{G}, \hat{w})$

$(\hat{\mathbf{v}}_1, \dots, \hat{\mathbf{v}}_{\hat{n}})$

ایده مینیاتور

گراف:

$G$

SDP کانونی

جواب بهینه SDP:

$(\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n)$

$$\text{SDP}(\hat{G}, \hat{w}) \geq \text{SDP}(G) - \varepsilon|E|$$

می‌سازیم

شدنی برای  $\hat{G}$  و  
تقریباً = جواب بهینه SDP

کوچک و  
برش = برش  $G$

$(\hat{G}, \hat{w})$

$(\hat{\mathbf{v}}_1, \dots, \hat{\mathbf{v}}_{\hat{n}})$

## ایده اثبات:

$$\text{SDP}(\hat{G}, \hat{w}) \geq \text{SDP}(G) - \varepsilon|E|$$

کوچک و  
برش = برش  $G$

شدنی برای  $\hat{G}$  و  
تقریبا = جواب بهینه SDP

$(\hat{G}, \hat{w})$

$(\hat{\mathbf{v}}_1, \dots, \hat{\mathbf{v}}_{\hat{n}})$

ایده اثبات:

$$\text{SDP}(\hat{G}, \hat{w}) \geq \text{SDP}(G) - \varepsilon|E|$$

شدنی برای  $\hat{G}$  و

تقریبا = جواب بهینه SDP

کوچک و  
برش = برش  $G$

$$(\hat{G}, \hat{w}) \quad (\hat{\mathbf{v}}_1, \dots, \hat{\mathbf{v}}_{\hat{n}})$$

$$\text{Gap} := \sup_{G, w} \frac{\text{SDP}(G, w)}{\text{Opt}(G, w)}$$

$$\text{Opt}(\hat{G}, \hat{w}) \geq \text{SDP}(\hat{G}, \hat{w}) / \text{Gap}$$

ایده اثبات:

$$\text{SDP}(\hat{G}, \hat{w}) \geq \text{SDP}(G) - \varepsilon|E|$$

شدنی برای  $\hat{G}$  و

تقریبا = جواب بهینه SDP

کوچک و  
برش = برش  $G$

$$(\hat{G}, \hat{w}) \quad (\hat{\mathbf{v}}_1, \dots, \hat{\mathbf{v}}_{\hat{n}})$$

$$\text{Gap} := \sup_{G, w} \frac{\text{SDP}(G, w)}{\text{Opt}(G, w)}$$

$$\text{Opt}(\hat{G}, \hat{w}) \geq \text{SDP}(\hat{G}, \hat{w}) / \text{Gap}$$

$$\geq (\text{SDP}(G) - \varepsilon|E|) / \text{Gap}$$



ایده اثبات:

$$\text{SDP}(\hat{G}, \hat{w}) \geq \text{SDP}(G) - \varepsilon|E|$$

شدنی برای  $\hat{G}$  و  
تقریبا = جواب بهینه SDP

کوچک و  
برش = برش  $G$

$$(\hat{G}, \hat{w})$$

$$(\hat{v}_1, \dots, \hat{v}_{\hat{n}})$$

$$\text{Gap} := \sup_{G, w} \frac{\text{SDP}(G, w)}{\text{Opt}(G, w)}$$

می توانیم حساب کنیم

$$\text{Opt}(\hat{G}, \hat{w}) \geq \text{SDP}(\hat{G}, \hat{w}) / \text{Gap}$$

$$\geq (\text{SDP}(G) - \varepsilon|E|) / \text{Gap}$$

می توانیم حساب کنیم

$$\text{Gap} := \sup_{G, w} \frac{\text{SDP}(G, w)}{\text{Opt}(G, w)}$$

$$\begin{aligned} \text{Opt}(\hat{G}, \hat{w}) &\geq \text{SDP}(\hat{G}, \hat{w}) / \text{Gap} \\ &\geq (\text{SDP}(G) - \varepsilon |E|) / \text{Gap} \end{aligned}$$

می توانیم حساب کنیم

$$\text{Gap} := \sup_{G, w} \frac{\text{SDP}(G, w)}{\text{Opt}(G, w)}$$

$$\begin{aligned} \text{Opt}(\hat{G}, \hat{w}) &\geq \text{SDP}(\hat{G}, \hat{w}) / \text{Gap} \\ &\geq (\text{SDP}(G) - \varepsilon |E|) / \text{Gap} \end{aligned}$$

$$\text{SDP}(G) \geq \text{Opt}(G) \geq \frac{1}{2} |E|$$

می توانیم حساب کنیم

$$\text{Gap} := \sup_{G, w} \frac{\text{SDP}(G, w)}{\text{Opt}(G, w)}$$

$$\begin{aligned} \text{Opt}(\hat{G}, \hat{w}) &\geq \text{SDP}(\hat{G}, \hat{w}) / \text{Gap} \\ &\geq (\text{SDP}(G) - \varepsilon |E|) / \text{Gap} \end{aligned}$$

$$\text{SDP}(G) \geq \text{Opt}(G) \geq \frac{1}{2} |E|$$

$$\geq \text{SDP}(G, w)(1 - 2\varepsilon) / \text{Gap}$$

Instance:

A graph  $G$  and  
an SDP optimum  $(\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n)$

Miniature:

A weighted graph  $(\bar{G}, \bar{w})$  and  
feasible SDP solution  $(\bar{\mathbf{v}}_1, \dots, \bar{\mathbf{v}}_n)$

brute  
force

Optimal cut in  $(\bar{G}, \bar{w})$

“unfolding”

A large cut in  $G$

کوچک و  
برش = برش  $G$

شدنی برای  $\hat{G}$  و  
تقریباً = جواب بهینه SDP



Instance:

A graph  $G$  and  
an SDP optimum  $(\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n)$



Miniature:

A weighted graph  $(\bar{G}, \bar{w})$  and  
feasible SDP solution  $(\bar{\mathbf{v}}_1, \dots, \bar{\mathbf{v}}_{\bar{n}})$

چگونه یک مینیاتور  
خوب بسازیم؟  
(برای برش بیشینه)

## ایده تولید مینیاتور

Instance:

A graph  $G$  and  
an SDP optimum  $(\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n)$



Miniature:

A weighted graph  $(\bar{G}, \bar{w})$  and  
feasible SDP solution  $(\bar{\mathbf{v}}_1, \dots, \bar{\mathbf{v}}_n)$

## ایده تولید مینیاتور

- الف) بردارها را در یک فضای با بعد کمتر (ثابت) می‌نشانیم

Instance:  
A graph  $G$  and  
an SDP optimum  $(\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n)$



Miniature:  
A weighted graph  $(\bar{G}, \bar{w})$  and  
feasible SDP solution  $(\bar{\mathbf{v}}_1, \dots, \bar{\mathbf{v}}_n)$



## ایده تولید مینیاتور

- الف) بردارها را در یک فضای با بعد کم‌تر (ثابت) می‌نشانیم
- ب) چند نماینده روی کره واحد انتخاب می‌کنیم. تعداد نقاط کم.

Instance:

A graph  $G$  and  
an SDP optimum  $(\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n)$



Miniature:

A weighted graph  $(\bar{G}, \bar{w})$  and  
feasible SDP solution  $(\bar{\mathbf{v}}_1, \dots, \bar{\mathbf{v}}_n)$

## ایده تولید مینیاتور

- الف) بردارها را در یک فضای با بعد کم تر (ثابت) می نشانیم
- ب) چند نماینده روی کره واحد انتخاب می کنیم. تعداد نقاط کم.
- گراف روی تعداد کم نقطه می سازیم.

Instance:

A graph  $G$  and  
an SDP optimum  $(\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n)$



Miniature:

A weighted graph  $(\bar{G}, \bar{w})$  and  
feasible SDP solution  $(\bar{\mathbf{v}}_1, \dots, \bar{\mathbf{v}}_n)$

## ایده تولید مینیاتور

Instance:

A graph  $G$  and  
an SDP optimum  $(\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n)$



Miniature:

A weighted graph  $(\bar{G}, \bar{w})$  and  
feasible SDP solution  $(\bar{\mathbf{v}}_1, \dots, \bar{\mathbf{v}}_n)$

- الف) بردارها را در یک فضای با بعد کم‌تر (ثابت) می‌نشانیم
- ب) چند نماینده روی کره واحد انتخاب می‌کنیم. تعداد نقاط کم.
- گراف روی تعداد کم نقطه می‌سازیم.
- برش گراف جدید = (تقریباً) = برش گراف قدیم

## ایده تولید مینیاتور

Instance:

A graph  $G$  and  
an SDP optimum  $(\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n)$



Miniature:

A weighted graph  $(\bar{G}, \bar{w})$  and  
feasible SDP solution  $(\bar{\mathbf{v}}_1, \dots, \bar{\mathbf{v}}_n)$

- الف) بردارها را در یک فضای با بعد کم‌تر (ثابت) می‌نشانیم
- ب) چند نماینده روی کره واحد انتخاب می‌کنیم. تعداد نقاط کم.
- گراف روی تعداد کم نقطه می‌سازیم.
- برش گراف جدید = (تقریباً) = برش گراف قدیم
- بردارهای جدید

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

(الف)

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

اثبات:

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

کافی است برای  $\mathbf{u}=\mathbf{v}$  ثابت کنیم.

(الف)

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

(الف)

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

اثبات:

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

کافی است برای  $\mathbf{u}=\mathbf{v}$  ثابت کنیم.

اگر  $P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2}$  آنگاه

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

(الف)

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

اثبات:

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

کافی است برای  $\mathbf{u}=\mathbf{v}$  ثابت کنیم.

اگر  $P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2}$  آنگاه

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t]$$



**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

(الف)

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

اثبات:

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

کافی است برای  $\mathbf{u}=\mathbf{v}$  ثابت کنیم.

اگر  $P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2}$  آنگاه

$$\frac{1}{2}(\|\mathbf{u}\|^2 + \|\mathbf{v}\|^2 - \|\mathbf{u} - \mathbf{v}\|^2)$$

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t]$$

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

(الف)

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

اثبات:

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

کافی است برای  $\mathbf{u}=\mathbf{v}$  ثابت کنیم.

اگر  $P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2}$  آنگاه

$$\frac{1}{2}(\|\mathbf{u}\|^2 + \|\mathbf{v}\|^2 - \|\mathbf{u} - \mathbf{v}\|^2)$$

$$\begin{aligned} & \text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \\ &= P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v}) + \mathbf{u}^T \mathbf{u} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{u}) - ((\mathbf{u} - \mathbf{v})^T (\mathbf{u} - \mathbf{v}) - \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v}))| \geq 2t] \end{aligned}$$

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

(الف)

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

اثبات:

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

کافی است برای  $\mathbf{u}=\mathbf{v}$  ثابت کنیم.

اگر  $P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2}$  آنگاه

$$\frac{1}{2}(\|\mathbf{u}\|^2 + \|\mathbf{v}\|^2 - \|\mathbf{u} - \mathbf{v}\|^2)$$

$$\begin{aligned} & \text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \\ &= P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v}) + \mathbf{u}^T \mathbf{u} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{u}) - ((\mathbf{u} - \mathbf{v})^T (\mathbf{u} - \mathbf{v}) - \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v}))| \geq 2t] \\ &\leq P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| + |\mathbf{u}^T \mathbf{u} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{u})| + |((\mathbf{u} - \mathbf{v})^T (\mathbf{u} - \mathbf{v}) - \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v}))| \geq 2t] \end{aligned}$$

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

(الف)

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

اثبات:

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

کافی است برای  $\mathbf{u}=\mathbf{v}$  ثابت کنیم.

اگر  $P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2}$  آنگاه

$$\frac{1}{2}(\|\mathbf{u}\|^2 + \|\mathbf{v}\|^2 - \|\mathbf{u} - \mathbf{v}\|^2)$$

$$\begin{aligned} & \text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \\ &= P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v}) + \mathbf{u}^T \mathbf{u} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{u}) - ((\mathbf{u} - \mathbf{v})^T (\mathbf{u} - \mathbf{v}) - \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v}))| \geq 2t] \\ &\leq P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| + |\mathbf{u}^T \mathbf{u} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{u})| + |((\mathbf{u} - \mathbf{v})^T (\mathbf{u} - \mathbf{v}) - \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v}))| \geq 2t] \\ &\leq P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq 2t/3] + P[|\mathbf{u}^T \mathbf{u} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{u})| \geq 2t/3] + P[|((\mathbf{u} - \mathbf{v})^T (\mathbf{u} - \mathbf{v}) - \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v}))| \geq 2t/3] \end{aligned}$$

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

(الف)

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

اثبات:

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

کافی است برای  $\mathbf{u}=\mathbf{v}$  ثابت کنیم.

اگر  $P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2}$  آنگاه

$$\frac{1}{2}(\|\mathbf{u}\|^2 + \|\mathbf{v}\|^2 - \|\mathbf{u} - \mathbf{v}\|^2)$$

$$\begin{aligned} & \text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \\ &= P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v}) + \mathbf{u}^T \mathbf{u} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{u}) - ((\mathbf{u} - \mathbf{v})^T (\mathbf{u} - \mathbf{v}) - \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v}))| \geq 2t] \\ &\leq P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| + |\mathbf{u}^T \mathbf{u} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{u})| + |((\mathbf{u} - \mathbf{v})^T (\mathbf{u} - \mathbf{v}) - \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v}))| \geq 2t] \\ &\leq P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq 2t/3] + P[|\mathbf{u}^T \mathbf{u} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{u})| \geq 2t/3] + P[|((\mathbf{u} - \mathbf{v})^T (\mathbf{u} - \mathbf{v}) - \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v}))| \geq 2t/3] \\ &\leq 3 \frac{C'}{d(2t/3)^2} \end{aligned}$$

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

(الف)

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

اثبات:

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

کافی است برای  $\mathbf{u}=\mathbf{v}$  ثابت کنیم.

اگر  $P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2}$  آنگاه

$$\frac{1}{2}(\|\mathbf{u}\|^2 + \|\mathbf{v}\|^2 - \|\mathbf{u} - \mathbf{v}\|^2)$$

$$\begin{aligned} & \text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \\ &= P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v}) + \mathbf{u}^T \mathbf{u} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{u}) - ((\mathbf{u} - \mathbf{v})^T (\mathbf{u} - \mathbf{v}) - \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v}))| \geq 2t] \\ &\leq P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| + |\mathbf{u}^T \mathbf{u} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{u})| + |((\mathbf{u} - \mathbf{v})^T (\mathbf{u} - \mathbf{v}) - \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v}))| \geq 2t] \\ &\leq P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq 2t/3] + P[|\mathbf{u}^T \mathbf{u} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{u})| \geq 2t/3] + P[|((\mathbf{u} - \mathbf{v})^T (\mathbf{u} - \mathbf{v}) - \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{u} - \mathbf{v}))| \geq 2t/3] \\ &\leq 3 \frac{C'}{d(2t/3)^2} \leq \frac{27C'/4}{dt^2} \end{aligned}$$

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

اثبات:

$$P[|v^T v - \Phi(v)^T \Phi(v)| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \text{حکم جدید:}$$

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(v) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

اثبات:

$$P[|v^T v - \Phi(v)^T \Phi(v)| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \text{حکم جدید:}$$



**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(v) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|v^T v - \Phi(v)^T \Phi(v)| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2}$$

حکم جدید:

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|v^T v - \Phi(v)^T \Phi(v)| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \text{حکم جدید:}$$

$$Z_i := \gamma_i^T \mathbf{v}.$$

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|v^T v - \Phi(v)^T \Phi(v)| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \text{حکم جدید:}$$

$$Z_i := \gamma_i^T \mathbf{v}.$$

$$X := \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v}) = \|\Phi(\mathbf{v})\|^2 = \frac{1}{d} \sum_{i=1}^d Z_i^2$$

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|v^T v - \Phi(v)^T \Phi(v)| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \text{حکم جدید:}$$

$$Z_i := \gamma_i^T \mathbf{v}.$$

$$X := \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v}) = \|\Phi(\mathbf{v})\|^2 = \frac{1}{d} \sum_{i=1}^d Z_i^2$$

$$E[X] = \frac{1}{d} \sum_i E[Z_i^2]$$

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|v^T v - \Phi(v)^T \Phi(v)| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \text{حکم جدید:}$$

$$Z_i := \gamma_i^T \mathbf{v}.$$

$$X := \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v}) = \|\Phi(\mathbf{v})\|^2 = \frac{1}{d} \sum_{i=1}^d Z_i^2$$

$$E[X] = \frac{1}{d} \sum_i E[Z_i^2] = \frac{1}{d} \sum_i E[Z_i^2] - E[Z_i]^2$$

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|v^T v - \Phi(v)^T \Phi(v)| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \text{حکم جدید:}$$

$$Z_i := \gamma_i^T \mathbf{v}.$$

$$X := \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v}) = \|\Phi(\mathbf{v})\|^2 = \frac{1}{d} \sum_{i=1}^d Z_i^2$$

$$E[X] = \frac{1}{d} \sum_i E[Z_i^2] = \frac{1}{d} \sum_i (E[Z_i^2] - E[Z_i]^2) = \frac{1}{d} \sum_i \text{Var}[Z_i]$$

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|v^T v - \Phi(v)^T \Phi(v)| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \text{حکم جدید:}$$

$$Z_i := \gamma_i^T \mathbf{v}.$$

$$X := \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v}) = \|\Phi(\mathbf{v})\|^2 = \frac{1}{d} \sum_{i=1}^d Z_i^2$$

$$E[X] = \frac{1}{d} \sum_i E[Z_i^2] = \frac{1}{d} \sum_i (E[Z_i^2] - E[Z_i]^2) = \frac{1}{d} \sum_i \text{Var}[Z_i] = 1$$

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|v^T v - \Phi(v)^T \Phi(v)| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \text{حکم جدید:}$$



**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(v) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|v^T v - \Phi(v)^T \Phi(v)| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \text{حکم جدید:}$$

$$P[|E[X] - X| \geq t]$$

۱

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|v^T v - \Phi(v)^T \Phi(v)| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \text{حکم جدید:}$$

$$Z_i := \gamma_i^T \mathbf{v}.$$

$$X = \frac{1}{d} \sum_{i=1}^d Z_i^2$$

$$P[|E[X] - X| \geq t]$$

۱

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \text{حکم جدید:}$$

$$Z_i := \gamma_i^T \mathbf{v}.$$

$$X = \frac{1}{d} \sum_{i=1}^d Z_i^2$$

$$P[|E[X] - X| \geq t] \leq \text{Var}[X]/t^2$$

۱

نامساوی چبیشف

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \bullet \quad \text{حکم جدید:}$$

$$Z_i := \gamma_i^T \mathbf{v}.$$

$$X = \frac{1}{d} \sum_{i=1}^d Z_i^2$$

$$P[|E[X] - X| \geq t] \leq \text{Var}[X]/t^2 = \frac{1}{d^2} \sum_{i=1}^d \text{Var}[Z_i^2]/t^2$$

۱

نامساوی چبیشف

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|\mathbf{v}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{v})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \bullet$$

حکم جدید:

$$Z_i := \gamma_i^T \mathbf{v}.$$

$$X = \frac{1}{d} \sum_{i=1}^d Z_i^2$$

$$P[|E[X] - X| \geq t] \leq \text{Var}[X]/t^2 = \frac{1}{d^2} \sum_{i=1}^d \text{Var}[Z_i^2]/t^2$$

۱

نامساوی چبیشف

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|v^T v - \Phi(v)^T \Phi(v)| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \bullet \quad \text{حکم جدید:}$$

$$Z_i := \gamma_i^T \mathbf{v}.$$

$$X = \frac{1}{d} \sum_{i=1}^d Z_i^2$$

$$E[Z_i^4] - E[Z_i^2]^2$$

$$P[|E[X] - X| \geq t] \leq \text{Var}[X]/t^2 = \frac{1}{d^2} \sum_{i=1}^d \text{Var}[Z_i^2]/t^2$$

۱

نامساوی چبیشف

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|v^T v - \Phi(v)^T \Phi(v)| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \bullet \quad \text{حکم جدید:}$$

$$Z_i := \gamma_i^T \mathbf{v}.$$

$$X = \frac{1}{d} \sum_{i=1}^d Z_i^2$$

$$E[Z_i^4] - E[Z_i^2]^2$$

$$P[|E[X] - X| \geq t] \leq \text{Var}[X]/t^2 = \frac{1}{d^2} \sum_{i=1}^d \text{Var}[Z_i^2]/t^2$$

۱

نامساوی چبیشف

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|v^T v - \Phi(v)^T \Phi(v)| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \bullet \quad \text{حکم جدید:}$$

$$Z_i := \gamma_i^T \mathbf{v}.$$

$$X = \frac{1}{d} \sum_{i=1}^d Z_i^2$$

۳

۱

$$E[Z_i^4] - E[Z_i^2]^2$$

$$P[|E[X] - X| \geq t] \leq \text{Var}[X]/t^2 = \frac{1}{d^2} \sum_{i=1}^d \text{Var}[Z_i^2]/t^2$$

۱

نامساوی چبیشف



**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|v^T v - \Phi(v)^T \Phi(v)| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \bullet \quad \text{حکم جدید:}$$

$$Z_i := \gamma_i^T \mathbf{v}.$$

$$X = \frac{1}{d} \sum_{i=1}^d Z_i^2$$

۳

۱

$$E[Z_i^4] - E[Z_i^2]^2$$

$$P[|E[X] - X| \geq t] \leq \text{Var}[X]/t^2 = \frac{1}{d^2} \sum_{i=1}^d \text{Var}[Z_i^2]/t^2$$

۱

نامساوی چیشف

$$= \frac{1}{d^2 t^2} 2d$$

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v})$$

تصادفی گوسی  $n$ -بعدی

۱

X

اثبات:

$$P[|v^T v - \Phi(v)^T \Phi(v)| \geq t] \leq \frac{C'}{dt^2} \quad \bullet \quad \text{حکم جدید:}$$

$$Z_i := \gamma_i^T \mathbf{v}.$$

$$X = \frac{1}{d} \sum_{i=1}^d Z_i^2$$

۳

۱

$$E[Z_i^4] - E[Z_i^2]^2$$

$$P[|E[X] - X| \geq t] \leq \text{Var}[X]/t^2 = \frac{1}{d^2} \sum_{i=1}^d \text{Var}[Z_i^2]/t^2$$

۱

نامساوی چیشف

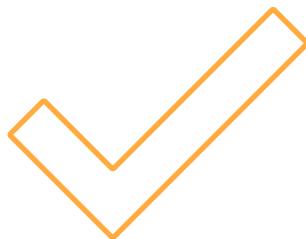
$$= \frac{1}{d^2 t^2} 2d = \frac{2}{dt^2}$$

**13.2.14 Lemma** (Dimension reduction). *Let  $\mathbf{u}, \mathbf{v} \in \mathbb{R}^n$  be unit vectors, let  $\Phi$  be the random linear map as above, and let  $t \geq 0$ . Then, for a sufficiently large constant  $C$ ,*

$$\text{Prob}[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t] \leq \frac{C}{dt^2}.$$

$$\Phi(\mathbf{v}) := \frac{1}{\sqrt{d}}(\gamma_1^T \mathbf{v}, \dots, \gamma_d^T \mathbf{v}).$$

تصادفی گوسی  $n$  - بعدی



(ب)

**Lemma.** For every  $d$  and every  $\delta \in (0, 1)$ , there exists a set  $N \subseteq S^{d-1}$  that is  $\delta$ -dense in  $S^{d-1}$  (that is, for every  $\mathbf{x} \in S^{d-1}$  there exists  $\mathbf{z} \in N$  with  $\|\mathbf{x} - \mathbf{z}\| < \delta$ ), and  $|N| \leq (\frac{3}{\delta})^d$ .

(ب)

**Lemma.** For every  $d$  and every  $\delta \in (0, 1)$ , there exists a set  $N \subseteq S^{d-1}$  that is  $\delta$ -dense in  $S^{d-1}$  (that is, for every  $\mathbf{x} \in S^{d-1}$  there exists  $\mathbf{z} \in N$  with  $\|\mathbf{x} - \mathbf{z}\| < \delta$ ), and  $|N| \leq (\frac{3}{\delta})^d$ .

● اثبات:

(ب)

**Lemma.** For every  $d$  and every  $\delta \in (0, 1)$ , there exists a set  $N \subseteq S^{d-1}$  that is  $\delta$ -dense in  $S^{d-1}$  (that is, for every  $\mathbf{x} \in S^{d-1}$  there exists  $\mathbf{z} \in N$  with  $\|\mathbf{x} - \mathbf{z}\| < \delta$ ), and  $|N| \leq (\frac{3}{\delta})^d$ .

• اثبات:

• حریصانه: در هر مرحله یک نقطه که فاصله‌اش تا همه بیش از  $\delta$  بود را اضافه کن

(ب)

**Lemma.** For every  $d$  and every  $\delta \in (0, 1)$ , there exists a set  $N \subseteq S^{d-1}$  that is  $\delta$ -dense in  $S^{d-1}$  (that is, for every  $\mathbf{x} \in S^{d-1}$  there exists  $\mathbf{z} \in N$  with  $\|\mathbf{x} - \mathbf{z}\| < \delta$ ), and  $|N| \leq (\frac{3}{\delta})^d$ .

• اثبات:

- حریصانه: در هر مرحله یک نقطه که فاصله‌اش تا همه بیش از  $\delta$  بود را اضافه کن
- مجموعه حاصل  $\delta$  - چگال است

(ب)

**Lemma.** For every  $d$  and every  $\delta \in (0, 1)$ , there exists a set  $N \subseteq S^{d-1}$  that is  $\delta$ -dense in  $S^{d-1}$  (that is, for every  $\mathbf{x} \in S^{d-1}$  there exists  $\mathbf{z} \in N$  with  $\|\mathbf{x} - \mathbf{z}\| < \delta$ ), and  $|N| \leq (\frac{3}{\delta})^d$ .

اثبات:

- حریصانه: در هر مرحله یک نقطه که فاصله‌اش تا همه بیش از  $\delta$  بود را اضافه کن
- مجموعه حاصل  $\delta$ -چگال است
- دایره به شعاع  $\frac{\delta}{2}$  حول نقطه‌ها با هم اشتراک ندارد



(ب)

**Lemma.** For every  $d$  and every  $\delta \in (0, 1)$ , there exists a set  $N \subseteq S^{d-1}$  that is  $\delta$ -dense in  $S^{d-1}$  (that is, for every  $\mathbf{x} \in S^{d-1}$  there exists  $\mathbf{z} \in N$  with  $\|\mathbf{x} - \mathbf{z}\| < \delta$ ), and  $|N| \leq (\frac{3}{\delta})^d$ .

اثبات:

- حریصانه: در هر مرحله یک نقطه که فاصله‌اش تا همه بیش از  $\delta$  بود را اضافه کن
- مجموعه حاصل  $\delta$ -چگال است
- دایره به شعاع  $\frac{\delta}{2}$  حول نقطه‌ها با هم اشتراک ندارد
- تعداد نقطه‌ها  $\Rightarrow$

(ب)

**Lemma.** For every  $d$  and every  $\delta \in (0, 1)$ , there exists a set  $N \subseteq S^{d-1}$  that is  $\delta$ -dense in  $S^{d-1}$  (that is, for every  $\mathbf{x} \in S^{d-1}$  there exists  $\mathbf{z} \in N$  with  $\|\mathbf{x} - \mathbf{z}\| < \delta$ ), and  $|N| \leq (\frac{3}{\delta})^d$ .

اثبات:

- حریصانه: در هر مرحله یک نقطه که فاصله‌اش تا همه بیش از  $\delta$  بود را اضافه کن
- مجموعه حاصل  $\delta$ -چگال است
- دایره به شعاع  $\frac{\delta}{2}$  حول نقطه‌ها با هم اشتراک ندارد
- تعداد نقطه‌ها  $\Rightarrow$

$$V_n(R) = \frac{\pi^{\frac{n}{2}}}{\Gamma(\frac{n}{2} + 1)} R^n$$

(ب)

**Lemma.** For every  $d$  and every  $\delta \in (0, 1)$ , there exists a set  $N \subseteq S^{d-1}$  that is  $\delta$ -dense in  $S^{d-1}$  (that is, for every  $\mathbf{x} \in S^{d-1}$  there exists  $\mathbf{z} \in N$  with  $\|\mathbf{x} - \mathbf{z}\| < \delta$ ), and  $|N| \leq (\frac{3}{\delta})^d$ .

اثبات:

حریصانه: در هر مرحله یک نقطه که فاصله‌اش تا همه بیش از  $\delta$  بود را اضافه کن

مجموعه حاصل  $\delta$ -چگال است

دایره به شعاع  $\frac{\delta}{2}$  حول نقطه‌ها با هم اشتراک ندارد

تعداد نقطه‌ها  $\Rightarrow \frac{\pi^{d/2}}{\Gamma(\frac{d}{2} + 1)} (\frac{3}{2})^d / \frac{\pi^{d/2}}{\Gamma(\frac{d}{2} + 1)} (\frac{\delta}{2})^d$

$$1 + \frac{\delta}{2} \leq \frac{3}{2}$$

$$V_n(R) = \frac{\pi^{\frac{n}{2}}}{\Gamma(\frac{n}{2} + 1)} R^n$$

(ب)

**Lemma.** For every  $d$  and every  $\delta \in (0, 1)$ , there exists a set  $N \subseteq S^{d-1}$  that is  $\delta$ -dense in  $S^{d-1}$  (that is, for every  $\mathbf{x} \in S^{d-1}$  there exists  $\mathbf{z} \in N$  with  $\|\mathbf{x} - \mathbf{z}\| < \delta$ ), and  $|N| \leq (\frac{3}{\delta})^d$ .

اثبات:

- حریصانه: در هر مرحله یک نقطه که فاصله‌اش تا همه بیش از  $\delta$  بود را اضافه کن
- مجموعه حاصل  $\delta$ -چگال است
- دایره به شعاع  $\frac{\delta}{2}$  حول نقطه‌ها با هم اشتراک ندارد


• تعداد نقطه‌ها  $\Rightarrow \frac{\pi^{d/2}}{\Gamma(\frac{d}{2} + 1)} (\frac{\delta}{2})^d / \frac{\pi^{d/2}}{\Gamma(\frac{d}{2} + 1)} (\frac{3}{2})^d \geq (\frac{3}{\delta})^d$

$$1 + \frac{\delta}{2} \leq \frac{3}{2}$$

$$V_n(R) = \frac{\pi^{\frac{n}{2}}}{\Gamma(\frac{n}{2} + 1)} R^n$$



• از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$



- از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$

- از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$  که  $C/\hat{d}\delta^2 \leq \delta/3$

• از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$

• از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$  که  $C/\hat{d}\delta^2 \leq \delta/3$

• مجموعه  $\delta$  - چگال روی کره واحد  $\hat{d}$  - بعدی

$$\hat{n} := |\hat{N}| \leq \left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}} \quad \bullet$$



- از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$

- از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$  که  $C/\hat{d}\delta^2 \leq \delta/3$

- مجموعه  $\delta$  - چگال روی کره واحد  $\hat{d}$  - بعدی

- $$\hat{n} := |\hat{N}| \leq \left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$$

- جواب SDP را در فضای  $\hat{d}$  - بعدی می‌نشانیم

- $$\mathbf{v}_i^* := \Phi(\mathbf{v}_i)$$

- از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$
- از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$  که  $C/\hat{d}\delta^2 \leq \delta/3$
- مجموعه  $\delta$  - چگال روی کره واحد  $\hat{d}$  - بعدی
- $\hat{n} := |\hat{N}| \leq \left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$
- جواب SDP را در فضای  $\hat{d}$  - بعدی می‌نشانیم
- $\mathbf{v}_i^* := \Phi(\mathbf{v}_i)$
- راس  $i$  خراب شده اگر  $\|\mathbf{v}_i^*\| \notin [1 - \delta, 1 + \delta]$

- از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$

- از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$  که  $C/\hat{d}\delta^2 \leq \delta/3$

- مجموعه  $\delta$  - چگال روی کره واحد  $\hat{d}$  - بعدی

- $$\hat{n} := |\hat{N}| \leq \left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$$

- جواب SDP را در فضای  $\hat{d}$  - بعدی می‌نشانیم

- $$\mathbf{v}_i^* := \Phi(\mathbf{v}_i)$$

- راس  $i$  خراب شده اگر  $\|\mathbf{v}_i^*\| \notin [1 - \delta, 1 + \delta]$

- می‌گوییم یال  $i$  و  $j$  خراب شده اگر  $|(\mathbf{v}_i^*)^T \mathbf{v}_j^* - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j| > \delta$  یا راس  $i$  یا راس  $j$  خراب شده

- مجموعه یال‌های خراب:  $F$

- احتمال خراب شدن یک یال کمتر مساوی  $\delta$

$$\text{Prob}\left[|\mathbf{u}^T \mathbf{v} - \Phi(\mathbf{u})^T \Phi(\mathbf{v})| \geq t\right] \leq \frac{C}{dt^2}$$

- $$\mathbf{E}[|F|] \leq \delta |E|$$

- از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$  و از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$

- مجموعه  $\delta$  - چگال روی کره واحد  $\hat{d}$  - بعدی  $\left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$   
 $\hat{n} := |\hat{N}| \leq$

- جواب SDP را در فضای  $\hat{d}$  - بعدی می‌نشانیم  $\mathbf{v}_i^* := \Phi(\mathbf{v}_i)$

- می‌گوییم یال  $i$  و  $j$  خراب شده اگر  $|(\mathbf{v}_i^*)^T \mathbf{v}_j^* - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j| > \delta$  یا راس  $i$  یا راس  $j$  خراب شده

- مجموعه یال‌های خراب:  $F$

- از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$  و از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$

- مجموعه  $\delta$  - چگال روی کره واحد  $\hat{d}$  - بعدی  $\left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$   
 $\hat{n} := |\hat{N}| \leq \left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$

- جواب SDP را در فضای  $\hat{d}$  - بعدی می‌نشانیم  $\mathbf{v}_i^* := \Phi(\mathbf{v}_i)$

- می‌گوییم یال  $i$  و  $j$  خراب شده اگر  $|(\mathbf{v}_i^*)^T \mathbf{v}_j^* - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j| > \delta$  یا راس  $i$  یا راس  $j$  خراب شده

- مجموعه یال‌های خراب:  $F$

- $$\mathbf{E}[|F|] \leq \delta |E|$$

- از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$  و از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$

- مجموعه  $\delta$  - چگال روی کره واحد  $\hat{d}$  - بعدی  $\left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$   
 $\hat{n} := |\hat{N}| \leq \left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$

- جواب SDP را در فضای  $\hat{d}$  - بعدی می‌نشانیم  $\mathbf{v}_i^* := \Phi(\mathbf{v}_i)$

- می‌گوییم یال  $i$  و  $j$  خراب شده اگر  $|(\mathbf{v}_i^*)^T \mathbf{v}_j^* - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j| > \delta$  یا راس  $i$  یا راس  $j$  خراب شده

- مجموعه یال‌های خراب:  $F$

- $\mathbf{E}[|F|] \leq \delta |E|$

- نامساوی مارکوف:  $P(X \geq a) \leq \frac{\mathbf{E}(X)}{a}$ .

- از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$  و از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$

- مجموعه  $\delta$  - چگال روی کره واحد  $\hat{d}$  - بعدی  $\left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$   $\hat{n} := |\hat{N}| \leq$

- جواب SDP را در فضای  $\hat{d}$  - بعدی می‌نشانیم  $\mathbf{v}_i^* := \Phi(\mathbf{v}_i)$

- می‌گوییم یال  $i$  و  $j$  خراب شده اگر  $|(\mathbf{v}_i^*)^T \mathbf{v}_j^* - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j| > \delta$  یا راس  $i$  یا راس  $j$  خراب شده

- مجموعه یال‌های خراب:  $F$

- $$\mathbf{E}[|F|] \leq \delta |E|$$

- نامساوی مارکوف: 
$$P(X \geq a) \leq \frac{\mathbf{E}(X)}{a}.$$

- با احتمال کم‌تر از  $1/2$ ،  $|F| \geq 2\delta |E|$

- از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$  و از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$

- مجموعه  $\delta$  - چگال روی کره واحد  $\hat{d}$  - بعدی  $\left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$   $\hat{n} := |\hat{N}| \leq$

- جواب SDP را در فضای  $\hat{d}$  - بعدی می‌نشانیم  $\mathbf{v}_i^* := \Phi(\mathbf{v}_i)$

- می‌گوییم یال  $i$  و  $j$  خراب شده اگر  $|(\mathbf{v}_i^*)^T \mathbf{v}_j^* - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j| > \delta$  یا راس  $i$  یا راس  $j$  خراب شده

- مجموعه یال‌های خراب:  $F$

- $$\mathbf{E}[|F|] \leq \delta |E|$$

- نامساوی مارکوف: 
$$P(X \geq a) \leq \frac{E(X)}{a}.$$

- با احتمال کم‌تر از  $1/2$ ،  $|F| \geq 2\delta |E|$

- نشانیدن را اینقدر تکرار می‌کنیم که داشته باشیم  $|F| \geq 2\delta |E|$



- از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$  و از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$

- مجموعه  $\delta$  - چگال روی کره واحد  $\hat{d}$  - بعدی  $\left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$   $\hat{n} := |\hat{N}| \leq$

- جواب SDP را در فضای  $\hat{d}$  - بعدی می‌نشانیم  $\mathbf{v}_i^* := \Phi(\mathbf{v}_i)$

- می‌گوییم یال  $i$  و  $j$  خراب شده اگر  $|(\mathbf{v}_i^*)^T \mathbf{v}_j^* - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j| > \delta$  یا راس  $i$  یا راس  $j$  خراب شده

- مجموعه یال‌های خراب:  $F$

- $\mathbf{E}[|F|] \leq \delta |E|$

- نامساوی مارکوف:  $P(X \geq a) \leq \frac{E(X)}{a}$

- با احتمال کم‌تر از  $1/2$ ،  $|F| \geq 2\delta |E|$

- نشانیدن را اینقدر تکرار می‌کنیم که داشته باشیم  $|F| \geq 2\delta |E|$

- امید تعداد تکرار  $= 2$

- از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$  و از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$

- مجموعه  $\delta$  - چگال روی کره واحد  $\hat{d}$  - بعدی  $\left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$   
 $\hat{n} := |\hat{N}| \leq \left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$

- جواب SDP را در فضای  $\hat{d}$  - بعدی می‌نشانیم  $\mathbf{v}_i^* := \Phi(\mathbf{v}_i)$

- می‌گوییم یال  $i$  و  $j$  خراب شده اگر  $|(\mathbf{v}_i^*)^T \mathbf{v}_j^* - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j| > \delta$  یا راس  $i$  یا راس  $j$  خراب شده

- مجموعه یال‌های خراب:  $F$

- $|F| \leq 2\delta |E|$

- از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$  و از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$

- مجموعه  $\delta$  - چگال روی کره واحد  $\hat{d}$  - بعدی  $\left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$   $\hat{n} := |\hat{N}| \leq$

- جواب SDP را در فضای  $\hat{d}$  - بعدی می‌نشانیم  $\mathbf{v}_i^* := \Phi(\mathbf{v}_i)$

- می‌گوییم یال  $i$  و  $j$  خراب شده اگر  $|(\mathbf{v}_i^*)^T \mathbf{v}_j^* - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j| > \delta$  یا راس  $i$  یا راس  $j$  خراب شده

- مجموعه یال‌های خراب:  $F$

- $|F| \leq 2\delta |E|$

- $G^*$ : گراف پس از حذف  $F$  و راس‌های خراب شده و راس‌های  $\mathbf{v}_i^*$

- از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$  و از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$

- مجموعه  $\delta$  - چگال روی کره واحد  $\hat{d}$  - بعدی  $\left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$   $\hat{n} := |\hat{N}| \leq$

- جواب SDP را در فضای  $\hat{d}$  - بعدی می‌نشانیم  $\mathbf{v}_i^* := \Phi(\mathbf{v}_i)$

- می‌گوییم یال  $i$  و  $j$  خراب شده اگر  $|(\mathbf{v}_i^*)^T \mathbf{v}_j^* - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j| > \delta$  یا راس  $i$  یا راس  $j$  خراب شده

- مجموعه یال‌های خراب:  $F$

- $|F| \leq 2\delta |E|$

- $G^*$ : گراف پس از حذف  $F$  و راس‌های خراب شده و راس‌های  $\mathbf{v}_i^*$

- گراف  $G^{**}$  از روی  $G^*$

- از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$  و از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$

- مجموعه  $\delta$  - چگال روی کره واحد  $\hat{d}$  - بعدی  $\left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$   
 $\hat{n} := |\hat{N}| \leq$

- جواب SDP را در فضای  $\hat{d}$  - بعدی می‌نشانیم  $\mathbf{v}_i^* := \Phi(\mathbf{v}_i)$

- می‌گوییم یال  $i$  و  $j$  خراب شده اگر  $|(\mathbf{v}_i^*)^T \mathbf{v}_j^* - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j| > \delta$  یا راس  $i$  یا راس  $j$  خراب شده

- مجموعه یال‌های خراب:  $F$

- $|F| \leq 2\delta |E|$

- $G^*$ : گراف پس از حذف  $F$  و راس‌های خراب شده و راس‌های  $\mathbf{v}_i^*$

- گراف  $G^{**}$  از روی  $G^*$

- راس  $\mathbf{v}_i^*$  تبدیل به  $\mathbf{v}_i^{**}$  (نزدیک‌ترین نقطه از  $\hat{N}$ )

- از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$  و از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$

- مجموعه  $\delta$  - چگال روی کره واحد  $\hat{d}$  - بعدی  $\left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$   $\hat{n} := |\hat{N}| \leq$

- جواب SDP را در فضای  $\hat{d}$  - بعدی می‌نشانیم  $\mathbf{v}_i^* := \Phi(\mathbf{v}_i)$

- می‌گوییم یال  $i$  و  $j$  خراب شده اگر  $|(\mathbf{v}_i^*)^T \mathbf{v}_j^* - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j| > \delta$  یا راس  $i$  یا راس  $j$  خراب شده

- مجموعه یال‌های خراب:  $F$

- $|F| \leq 2\delta |E|$

- $G^*$ : گراف پس از حذف  $F$  و راس‌های خراب شده و راس‌های  $\mathbf{v}_i^*$

- گراف  $G^{**}$  از روی  $G^*$

- راس  $\mathbf{v}_i^*$  تبدیل به  $\mathbf{v}_i^{**}$  (نزدیک‌ترین نقطه از  $\hat{N}$ )

- فاصله  $\mathbf{v}_i^*$  و  $\mathbf{v}_i^{**}$  حداکثر  $2\delta$

- از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$  و از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$

- مجموعه  $\delta$  - چگال روی کره واحد  $\hat{d}$  - بعدی  $\left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$   $\hat{n} := |\hat{N}| \leq$

- جواب SDP را در فضای  $\hat{d}$  - بعدی می‌نشانیم  $\mathbf{v}_i^* := \Phi(\mathbf{v}_i)$

- می‌گوییم یال  $i$  و  $j$  خراب شده اگر  $|(\mathbf{v}_i^*)^T \mathbf{v}_j^* - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j| > \delta$  یا راس  $i$  یا راس  $j$  خراب شده

- مجموعه یال‌های خراب:  $F$

- $|F| \leq 2\delta |E|$

- $G^*$ : گراف پس از حذف  $F$  و راس‌های خراب شده و راس‌های  $\mathbf{v}_i^*$

- گراف  $G^{**}$  از روی  $G^*$

- راس  $\mathbf{v}_i^*$  تبدیل به  $\mathbf{v}_i^{**}$  (نزدیک‌ترین نقطه از  $\hat{N}$ )

- فاصله  $\mathbf{v}_i^*$  و  $\mathbf{v}_i^{**}$  حداکثر  $2\delta$

- یکی کردن راس‌های هم مقصد، وزن یال = تعداد یال‌های بین دو راس

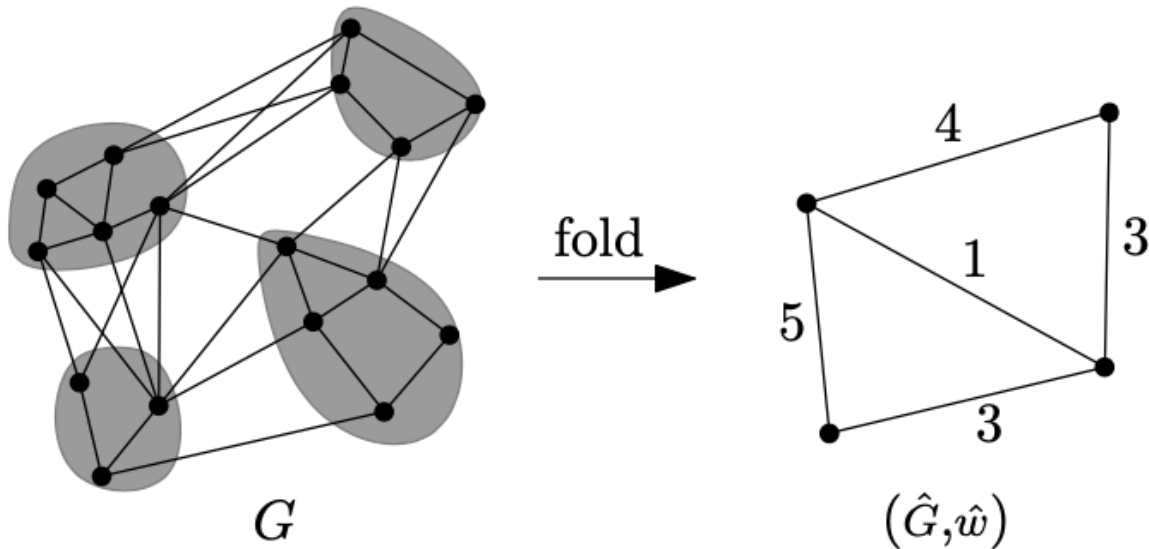
- $G^*$ : گراف پس از حذف  $F$  و راس‌های خراب شده و راس‌های  $v_i^*$

- گراف  $G^{**}$  از روی  $G^*$

- راس  $v_i^*$  تبدیل به  $v_i^{**}$  (نزدیک‌ترین نقطه از  $\hat{N}$ )

- فاصله  $v_i^*$  و  $v_i^{**}$  حداکثر  $2\delta$

- تولید  $\hat{G}$  یکی کردن راس‌های هم مقصد، وزن یال  $(\hat{w})$  = تعداد یال‌های بین دو راس





- از روی  $\epsilon$  یک  $\delta > 0$  و از روی  $\delta$  یک  $\hat{d}$

- مجموعه  $\delta$  - چگال روی کره واحد  $\hat{d}$  - بعدی  $\left(\frac{3}{\delta}\right)^{\hat{d}}$   $\hat{n} := |\hat{N}| \leq$

- جواب SDP را در فضای  $\hat{d}$  - بعدی می‌نشانیم  $\mathbf{v}_i^* := \Phi(\mathbf{v}_i)$

- می‌گوییم یال  $i$  و  $j$  خراب شده اگر  $|(\mathbf{v}_i^*)^T \mathbf{v}_j^* - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j| > \delta$  یا راس  $i$  یا راس  $j$  خراب شده

- $F =$  مجموعه یال‌های خراب  $(|F| \leq 2\delta |E|)$

- $G^*$ : گراف پس از حذف  $F$  و راس‌های خراب شده و راس‌های  $\mathbf{v}_i^*$

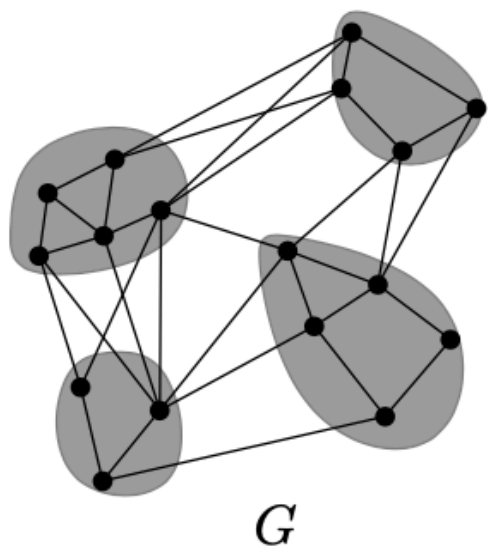
- گراف وزن‌دار  $(\hat{G}, \hat{w})$  از روی گسسته‌سازی  $G^*$  با نقاط  $\hat{N}$   $(G^{**})$  و سپس تا زدن

- بردارهای  $\hat{v}_i$  از روی گسسته‌سازی  $v_i^*$  با نقاط  $\hat{N}$

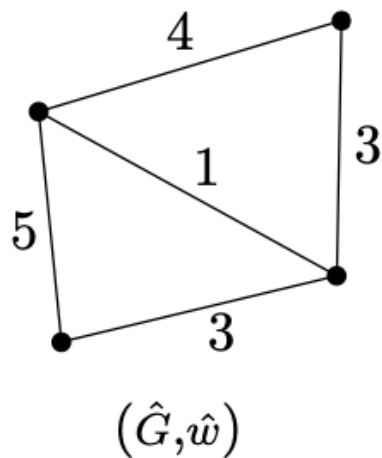
- $\hat{v}_i$  یک جواب شدنی برای SDP برای  $(\hat{G}, \hat{w})$

- اندازه‌شان  $1$

- $$SDP(\hat{G}, \hat{w}) \geq \sum_{\{\hat{i}, \hat{j}\} \in E(\hat{G})} \hat{w}_{\hat{i}, \hat{j}} (1 - \hat{v}_{\hat{i}}^T \hat{v}_{\hat{j}}) / 2$$



fold →



چقدر؟

$$\text{SDP}(G)' > \sum_{\{\hat{i}, \hat{j}\} \in E(\hat{G})} \hat{w}_{\hat{i}\hat{j}} (1 - \hat{\mathbf{v}}_{\hat{i}}^T \hat{\mathbf{v}}_{\hat{j}}) / 2$$

پایان