

بسم الله الرحمن الرحيم

# برنامه‌ریزی نیمه‌معین برای طراحی الگوریتم‌های تقریبی

جلسه سیزدهم: کران پایین برای الگوریتم GW



## مقدمه و تعاریف

ضرب تقريب الگوريم GW؟

$$\vartheta_{\text{GW}} \approx 133.563^\circ$$

$$\frac{\pi}{2} \frac{1 - \cos \vartheta}{\vartheta} \leq 1/\alpha_{\text{GW}}$$

مرور الگوریتم GW:

$$\begin{array}{ll} \text{Maximize} & \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - z_i z_j}{2} \\ \text{subject to} & z_i \in \{-1, 1\}, \quad i = 1, \dots, n. \end{array}$$

مرور الگوریتم GW:

$$\begin{array}{ll}\text{Maximize} & \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - z_i z_j}{2} \\ \text{subject to} & z_i \in \{-1, 1\}, \quad i = 1, \dots, n.\end{array}$$

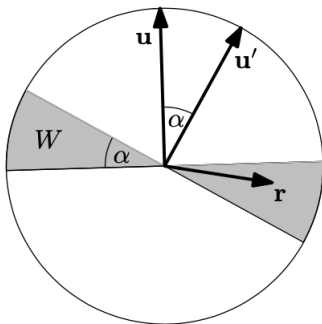
$$\begin{array}{ll}\text{Maximize} & \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{u}_i^T \mathbf{u}_j}{2} \\ \text{subject to} & \mathbf{u}_i \in S^{n-1}, \quad i = 1, 2, \dots, n.\end{array}$$

مرحله ۵: محاسبه اتلاف گرد کردن

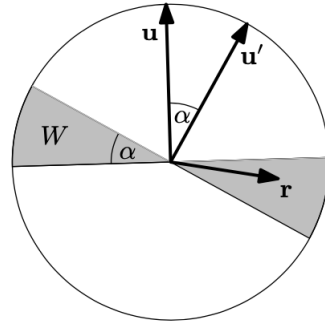
**1.4.1 Lemma.** Let  $\mathbf{u}, \mathbf{u}' \in S^{n-1}$ . The probability that (1.5) maps  $\mathbf{u}$  and  $\mathbf{u}'$  to different values is

$$\frac{1}{\pi} \arccos \mathbf{u}^T \mathbf{u}'.$$

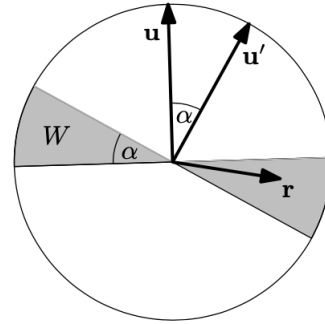
$$\mathbf{u} \mapsto \begin{cases} 1 & \text{if } \mathbf{p}^T \mathbf{u} \geq 0, \\ -1 & \text{otherwise.} \end{cases}$$



$$\mathbf{u} \mapsto \begin{cases} 1 & \text{if } \mathbf{p}^T \mathbf{u} \geq 0, \\ -1 & \text{otherwise.} \end{cases}$$



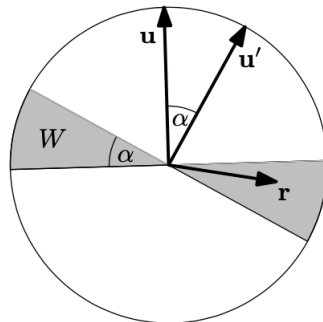
$$\mathbf{u} \mapsto \begin{cases} 1 & \text{if } \mathbf{p}^T \mathbf{u} \geq 0, \\ -1 & \text{otherwise.} \end{cases}$$



$$\sum_{\{i,j\} \in E} \frac{\arccos \mathbf{u}_i^{*T} \mathbf{u}_j^*}{\pi}$$



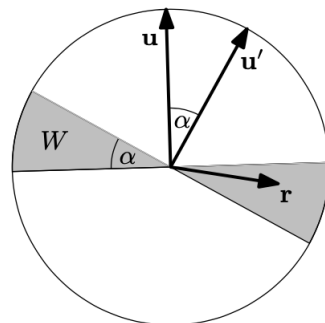
$$\mathbf{u} \mapsto \begin{cases} 1 & \text{if } \mathbf{p}^T \mathbf{u} \geq 0, \\ -1 & \text{otherwise.} \end{cases}$$



$$\sum_{\{i,j\} \in E} \frac{\arccos \mathbf{u}_i^{*T} \mathbf{u}_j^*}{\pi}$$

$$\sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{u}_i^{*T} \mathbf{u}_j^*}{2} \geq \text{Opt}(G) - \varepsilon$$

$$\mathbf{u} \mapsto \begin{cases} 1 & \text{if } \mathbf{p}^T \mathbf{u} \geq 0, \\ -1 & \text{otherwise.} \end{cases}$$

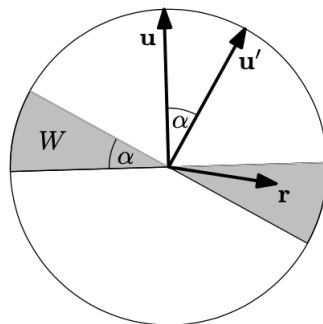


$$\sum_{\{i,j\} \in E} \frac{\arccos \mathbf{u}_i^{*T} \mathbf{u}_j^*}{\pi}$$

↕

$$\sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{u}_i^{*T} \mathbf{u}_j^*}{2} \geq \text{Opt}(G) - \varepsilon$$

$$\mathbf{u} \mapsto \begin{cases} 1 & \text{if } \mathbf{p}^T \mathbf{u} \geq 0, \\ -1 & \text{otherwise.} \end{cases}$$



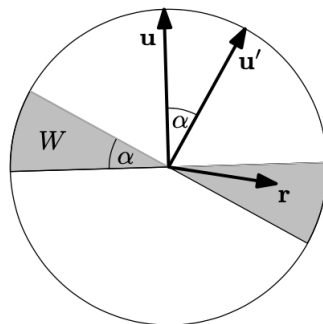
$$\frac{\arccos(z)}{\pi} \geq 0.8785672 \frac{1-z}{2}.$$



$$\sum_{\{i,j\} \in E} \frac{\arccos \mathbf{u}_i^{*T} \mathbf{u}_j^*}{\pi}$$

$$\sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{u}_i^{*T} \mathbf{u}_j^*}{2} \geq \text{Opt}(G) - \varepsilon$$

$$\mathbf{u} \mapsto \begin{cases} 1 & \text{if } \mathbf{p}^T \mathbf{u} \geq 0, \\ -1 & \text{otherwise.} \end{cases}$$



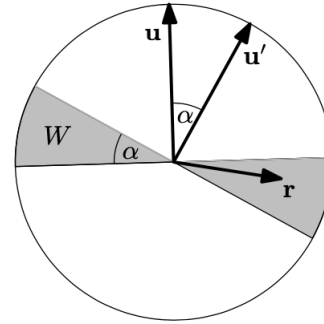
$$\frac{\arccos(z)}{\pi} \geq \overset{\alpha_{GW}}{0.8785672} \frac{1-z}{2}.$$



$$\sum_{\{i,j\} \in E} \frac{\arccos \mathbf{u}_i^{*T} \mathbf{u}_j^*}{\pi}$$

$$\sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{u}_i^{*T} \mathbf{u}_j^*}{2} \geq \text{Opt}(G) - \varepsilon$$

$$\mathbf{u} \mapsto \begin{cases} 1 & \text{if } \mathbf{p}^T \mathbf{u} \geq 0, \\ -1 & \text{otherwise.} \end{cases}$$



بدترین زاویه:

$$\vartheta_{GW} \approx 133.563^\circ$$

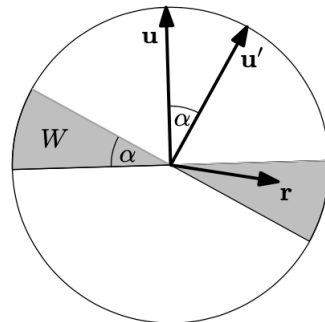
$\alpha_{GW}$

$$\frac{\arccos(z)}{\pi} \geq 0.8785672 \frac{1-z}{2}.$$

$$\sum_{\{i,j\} \in E} \frac{\arccos \mathbf{u}_i^{*T} \mathbf{u}_j^*}{\pi}$$

$$\sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{u}_i^{*T} \mathbf{u}_j^*}{2} \geq \text{Opt}(G) - \varepsilon$$

$$\mathbf{u} \mapsto \begin{cases} 1 & \text{if } \mathbf{p}^T \mathbf{u} \geq 0, \\ -1 & \text{otherwise.} \end{cases}$$



بدترین زاویه:

$$\vartheta_{GW} \approx 133.563^\circ$$

$\alpha_{GW}$

$$\frac{\arccos(z)}{\pi} \geq 0.8785672 \frac{1-z}{2}.$$

$$\sum_{\{i,j\} \in E} \frac{\arccos \mathbf{u}_i^{*T} \mathbf{u}_j^*}{\pi}$$

$$\sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{u}_i^{*T} \mathbf{u}_j^*}{2} \geq \text{Opt}(G) - \varepsilon$$

$$\alpha_{GW} = \frac{\vartheta_{GW}}{\pi} \cdot \frac{2}{1 - \cos(\vartheta_{GW})}$$

کران پایین – چه می دانیم

$$\alpha_{\text{GW}} \approx 0.87856720578$$

## کران پایین – چه می دانیم

$$\alpha_{GW} \approx 0.87856720578$$

- بله،
- برای گراف های چگال،  $\text{cn}^2 =$  الگوریتم با ضریب تقریب  $(1 - \epsilon)$
- برای گراف های با بیشترین درجه محدود  $\Delta =$  ، ضریب تقریب  $\alpha_{GW} + \epsilon(\Delta)$
- گراف با بزرگترین برش بزرگ یا کوچک



## کران پایین – چه می دانیم

$$\alpha_{GW} \approx 0.87856720578$$

- بله،
- برای گراف های چگال،  $\text{ial} = \text{cn}^2$  : الگوریتم با ضریب تقریب  $(1 - \epsilon)$
- برای گراف های با بیشترین درجه محدود  $\Delta =$  ، ضریب تقریب  $\alpha_{GW} + \epsilon(\Delta)$
- گراف با بزرگترین برش بزرگ یا کوچک
- خیر،
- حالت کلی اگر UGC:
- حالت کلی اگر  $P \neq NP$ : کران پایین  $= 16/17$  (۹۴٪)
- با داشتن یک عبارت ۳-SAT، یک گراف می سازد که
- بزرگترین برش  $x >$ ، اگر عبارت ارضا پذیر باشد
- بزرگترین برش گراف  $x < \frac{16}{17}$  اگر عبارت ارضا پذیر نباشد

## کران پایین – چه می دانیم

$$\alpha_{GW} \approx 0.87856720578$$

• بله،

• برای گراف های چگال،  $\text{cn}^2 = <$  الگوریتم با ضریب تقریب  $(1 - \epsilon)$

• برای گراف های با بیشترین درجه محدود  $\Delta =$  ، ضریب تقریب  $\alpha_{GW} + \epsilon(\Delta)$

• گراف با بزرگترین برش بزرگ یا کوچک

• خیر،

• حالت کلی اگر UGC:

• حالت کلی اگر  $P \neq NP$ : کران پایین  $= 16/17$  (۹۴٪)

• با داشتن یک عبارت ۳-SAT، یک گراف می سازد که

• بزرگترین برش  $x >$ ، اگر عبارت ارضا پذیر باشد

• بزرگترین برش گراف  $x < \frac{16}{17}$  اگر عبارت ارضا پذیر نباشد

این جلسه:

بررسی کران پایین برای

الگوریتم GW

در الگوریتم GW:

$$\text{Opt} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - x_i x_j}{2} : x_1, \dots, x_n \in \{\pm 1\} \right\}$$

در الگوریتم GW:

$$\text{Opt} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - x_i x_j}{2} : x_1, \dots, x_n \in \{\pm 1\} \right\}$$

$$\text{SDP} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j}{2} : \|\mathbf{v}_1\| = \dots = \|\mathbf{v}_n\| = 1 \right\}$$

در الگوریتم GW:

$$\text{Opt} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - x_i x_j}{2} : x_1, \dots, x_n \in \{\pm 1\} \right\}$$

$$\text{SDP} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j}{2} : \|\mathbf{v}_1\| = \dots = \|\mathbf{v}_n\| = 1 \right\}$$

Algo = امید جواب الگوریتم

در الگوریتم GW:

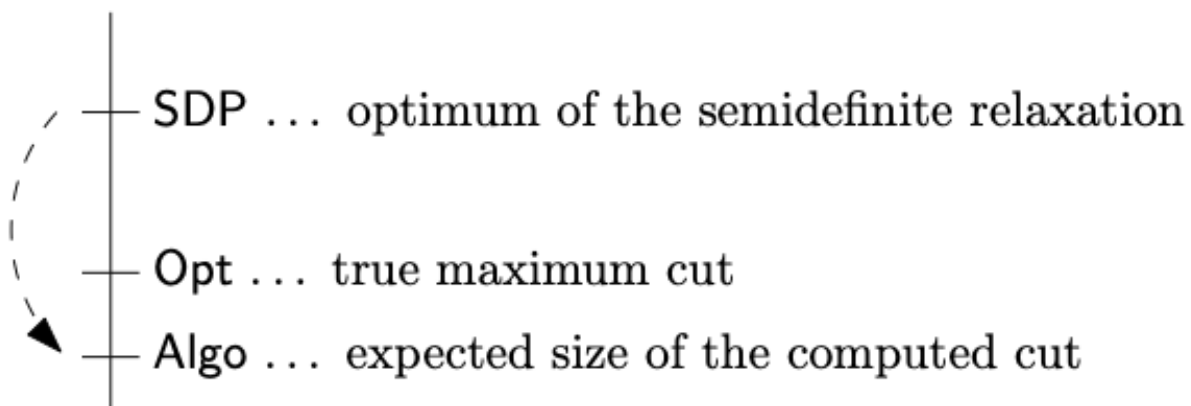
$$\text{Opt} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - x_i x_j}{2} : x_1, \dots, x_n \in \{\pm 1\} \right\}$$

$$\text{SDP} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j}{2} : \|\mathbf{v}_1\| = \dots = \|\mathbf{v}_n\| = 1 \right\}$$

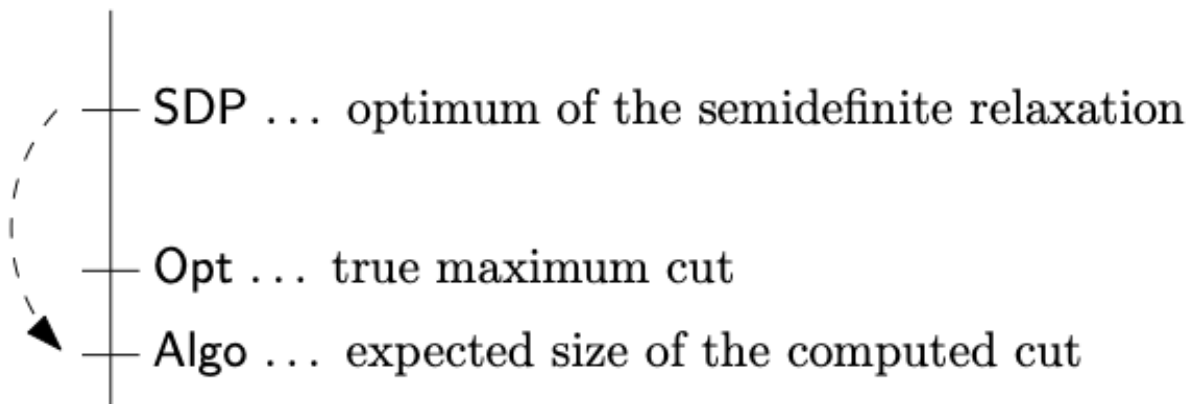
Algo = امید جواب الگوریتم

$$\alpha_{GW} = \inf_G \frac{\text{Algo}(G)}{\text{Opt}(G)}.$$

rounding



rounding



ضرب تقرب



rounding


SDP ... optimum of

Opt ... true maximum

Algo ... expected size of the computed cut

$$\text{Gap} := \sup_G \frac{\text{SDP}(G)}{\text{Opt}(G)}.$$

ضرب تقريبي



چرا شکاف صحیح مهم است؟

# چرا شکاف صحیح مهم است؟

- الگوریتم‌ها این‌گونه‌اند:
  - ۱ - برنامه‌ریزی صحیح
  - ۲ - آرام‌سازی به برنامه‌ریزی محدب (مثلاً SDP)
  - ۳ - حل بهینه برنامه‌ریزی آرام‌سازی شده
  - ۴ - گرد کردن

# چرا شکاف صحیح مهم است؟

- الگوریتم‌ها این‌گونه‌اند:
  - ۱ - برنامه‌ریزی صحیح
  - ۲ - آرام‌سازی به برنامه‌ریزی محدب (مثلاً SDP)
  - ۳ - حل بهینه برنامه‌ریزی آرام‌سازی شده
  - ۴ - گرد کردن
  - استدلال:

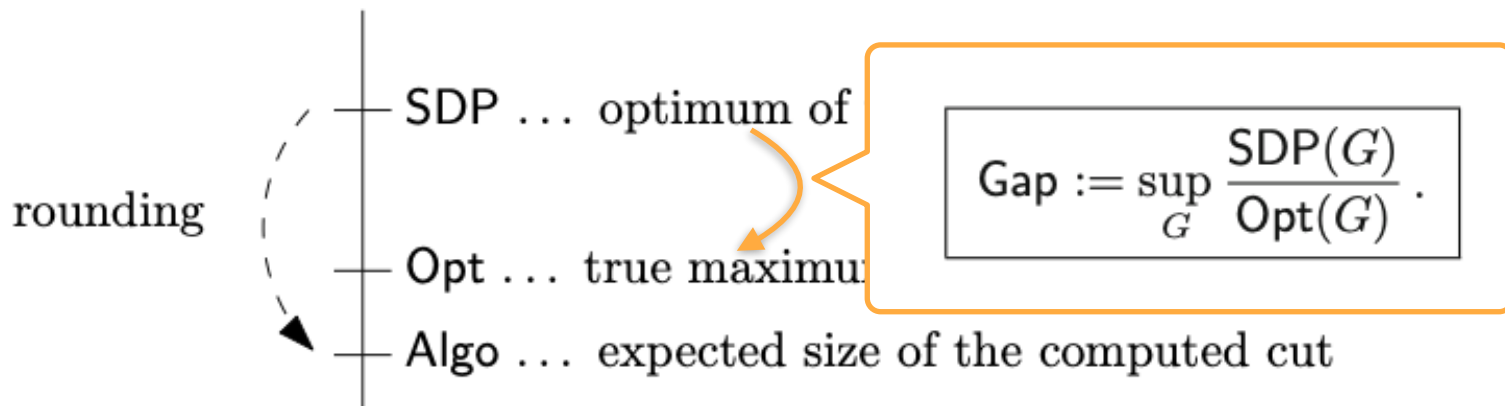
# چرا شکاف صحیح مهم است؟

- الگوریتم‌ها این‌گونه‌اند:
  - ۱ - برنامه‌ریزی صحیح
  - ۲ - آرام‌سازی به برنامه‌ریزی محدب (مثلا SDP)
  - ۳ - حل بهینه برنامه‌ریزی آرام‌سازی شده
  - ۴ - گرد کردن
  - استدلال:
- جواب بهینه آرام‌سازی <= جواب بهینه (چون آرام‌سازی کردیم)
- پس ضریب تقریب = ضریب گرد کردن
- ضریب گرد کردن <= شکاف صحیح (چون مثلا در مورد بهینه نسبت همین است!)



# زیرفصل ۱: کران پایین $\alpha_{GW}$ برای شکاف صحیح

سوال: شکاف صحیح چقدر است؟



$$\boxed{?} \leq \text{GAP} \leq \frac{1}{\alpha_{GW} = \inf_G \frac{\text{Algo}(G)}{\text{Opt}(G)}}.$$

?


$\leq \text{GAP} \leq$

$$\alpha_{GW} = \inf_G \frac{\text{Algo}(G)}{\text{Opt}(G)}.$$

**8.3.2 Theorem** (Feige and Schechtman [FS02]). *The integrality gap of the Goemans–Williamson semidefinite relaxation of MAXCUT satisfies  $\text{Gap} \geq \frac{1}{\alpha_{GW}} \approx 1.1382$ . In other words, for every  $\varepsilon > 0$  there exists a graph  $G$  with*

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Opt}} \geq \frac{1}{\alpha_{GW}} - \varepsilon.$$



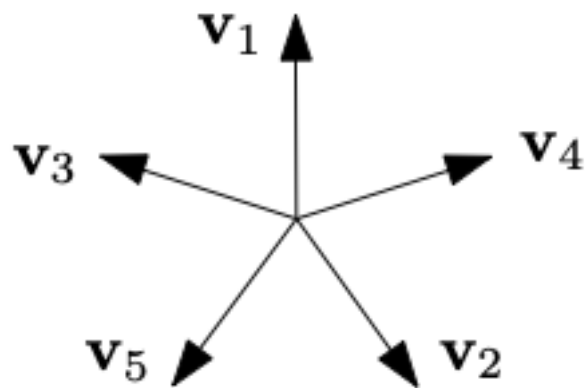


مثال  $C_5$

$$\text{Opt} = 4.$$

مثال  $C_5$

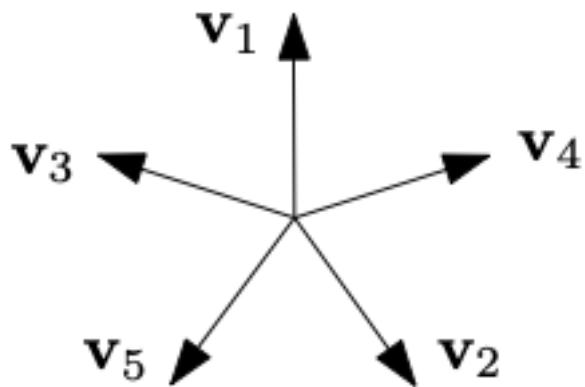
Opt = 4,



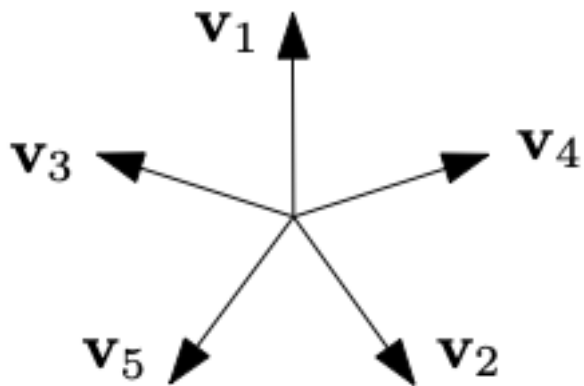
مثال  $C_5$

$$\text{Opt} = 4,$$

$$\text{SDP} \geq 5(1 - \cos \frac{4\pi}{5})/2 \approx 4.5225$$



مثال  $C_5$



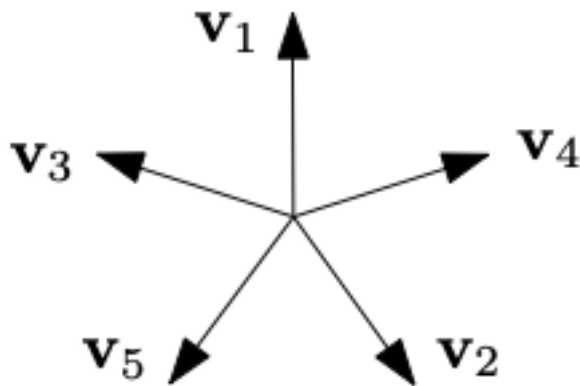
$$\text{Opt} = 4,$$

$$\text{SDP} \geq 5(1 - \cos \frac{4\pi}{5})/2 \approx 4.5225$$

$$\text{Gap}(G) \geq \frac{4.5225}{4} = 1.1305$$

$$\text{Gap} := \sup_G \frac{\text{SDP}(G)}{\text{Opt}(G)}.$$

مثال  $C_5$



$$\text{Opt} = 4.$$

$$\text{SDP} \geq 5(1 - \cos \frac{4\pi}{5})/2 \approx 4.5225$$

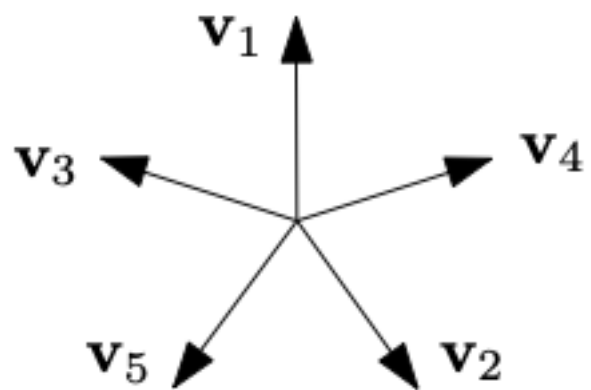
$$\text{Gap}(G) \geq \frac{4.5225}{4} = 1.1305$$

$$\text{Gap} := \sup_G \frac{\text{SDP}(G)}{\text{Opt}(G)}.$$

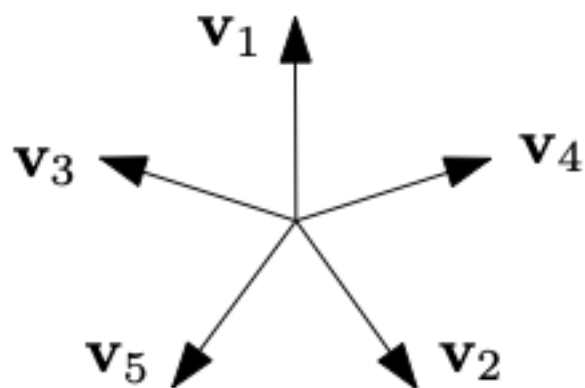
**8.3.2 Theorem** (Feige and Schechtman [FS02]). *The integrality gap of the Goemans–Williamson semidefinite relaxation of MAXCUT satisfies  $\text{Gap} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} \approx 1.1382$ . In other words, for every  $\varepsilon > 0$  there exists a graph  $G$  with*

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Opt}} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} - \varepsilon.$$

=

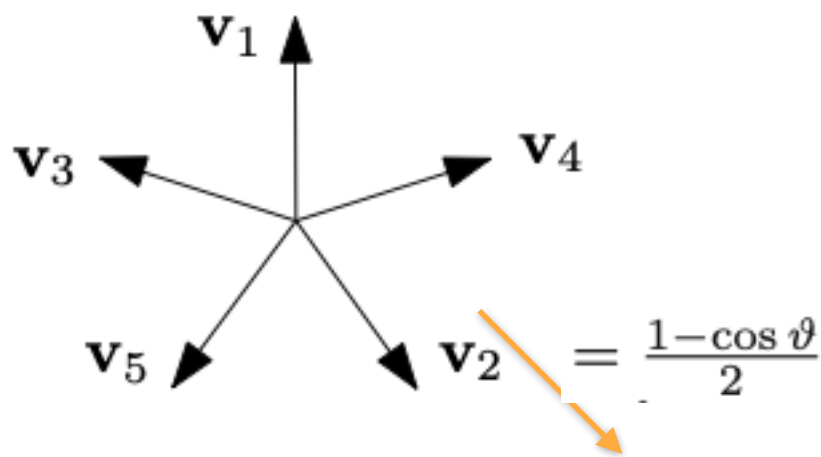


=



$$\text{SDP} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j}{2} : \|\mathbf{v}_1\| = \dots = \|\mathbf{v}_n\| = 1 \right\}$$

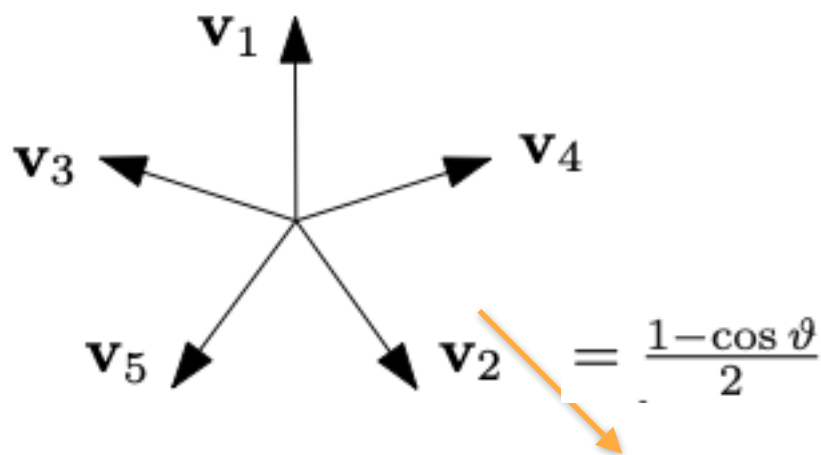
=



$$\text{SDP} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j}{2} : \|\mathbf{v}_1\| = \dots = \|\mathbf{v}_n\| = 1 \right\}$$



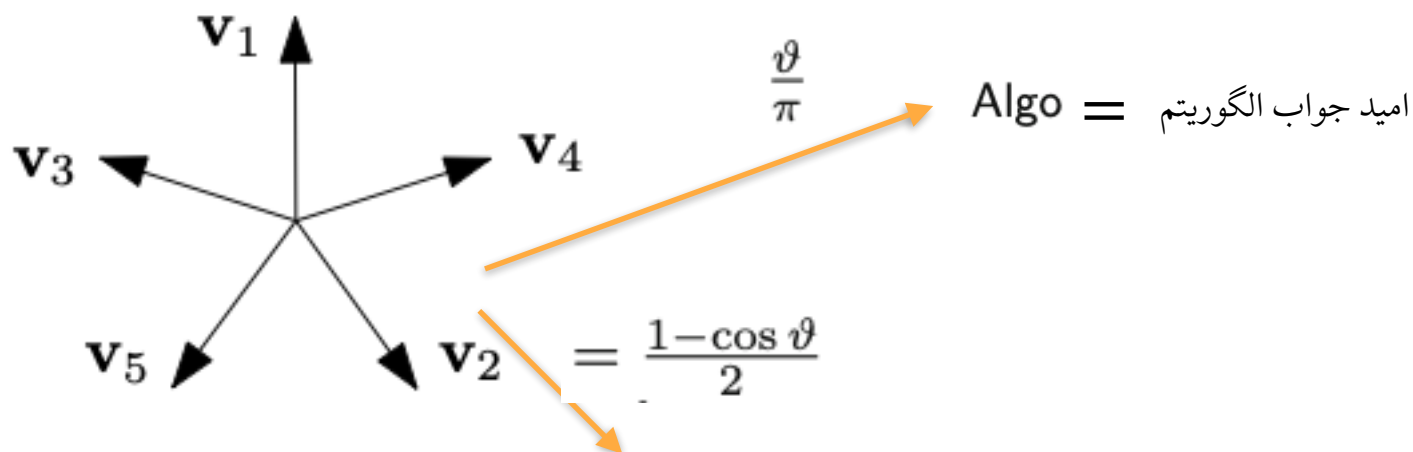
=



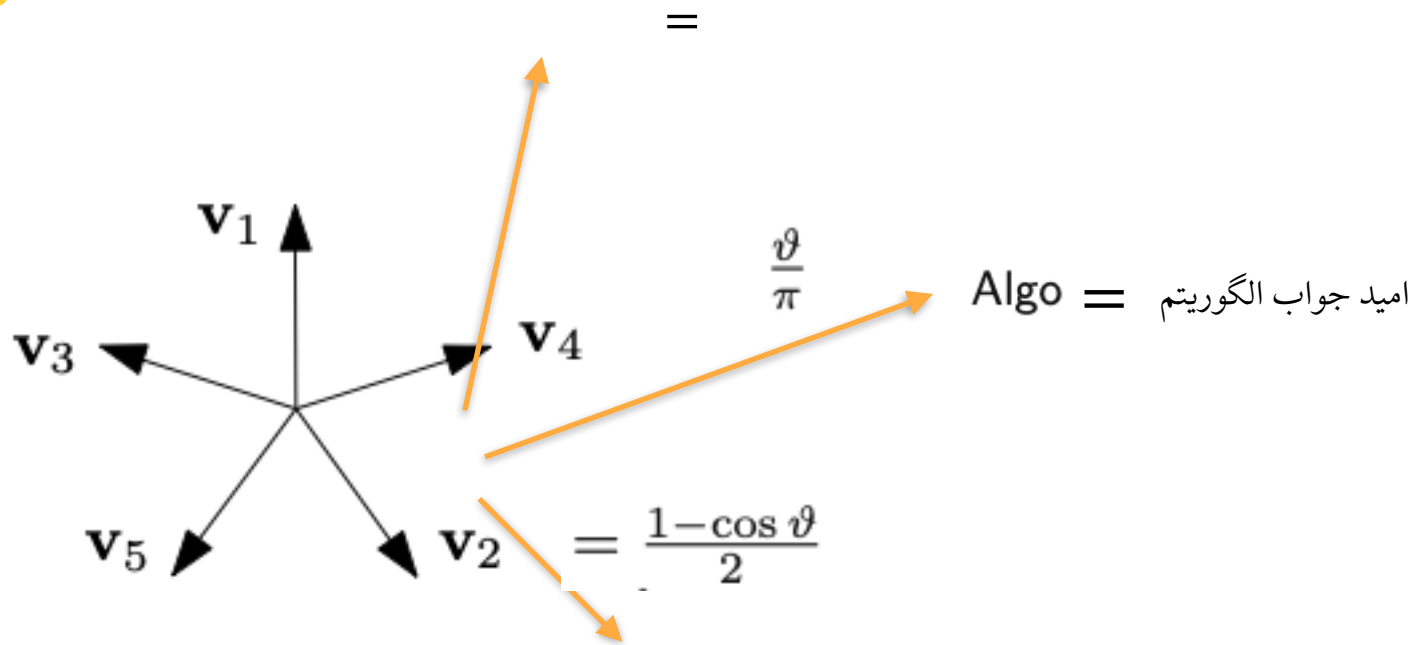
Algo = امید جواب الگوریتم

$$\text{SDP} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j}{2} : \|\mathbf{v}_1\| = \dots = \|\mathbf{v}_n\| = 1 \right\}$$

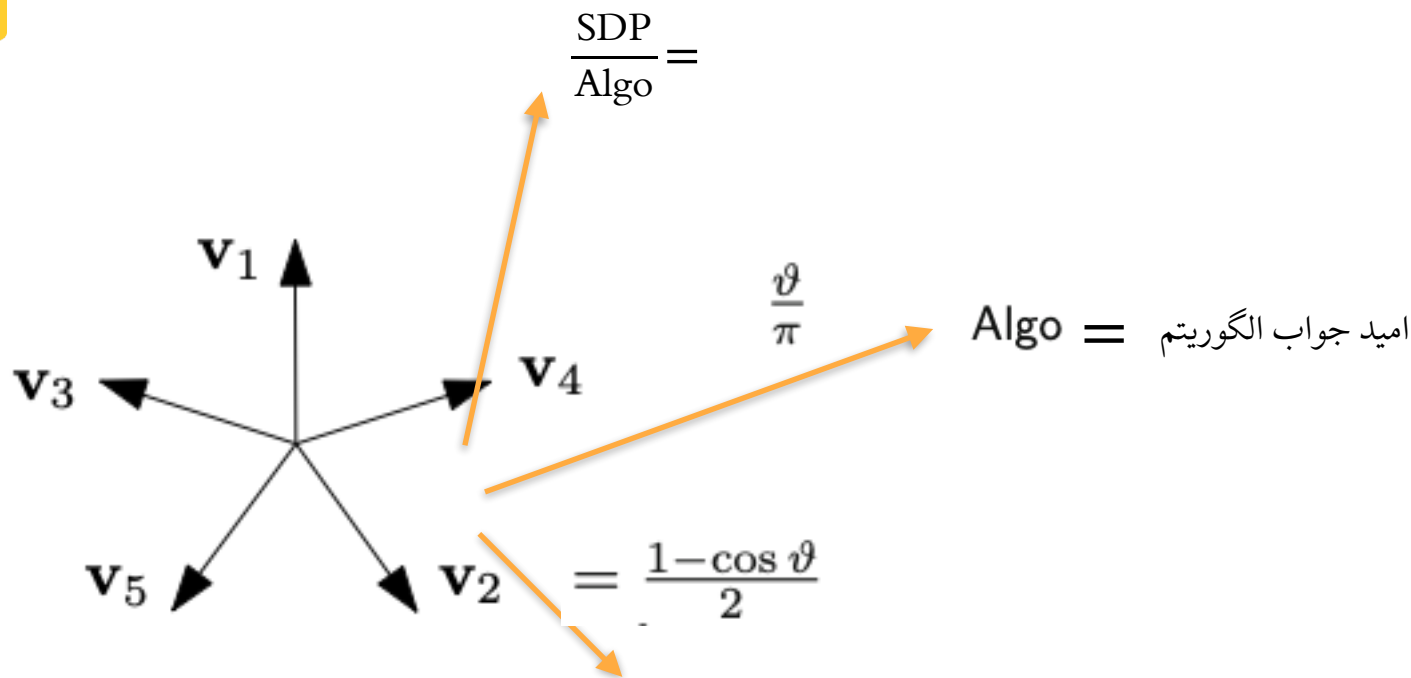
=



$$\text{SDP} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j}{2} : \|\mathbf{v}_1\| = \dots = \|\mathbf{v}_n\| = 1 \right\}$$

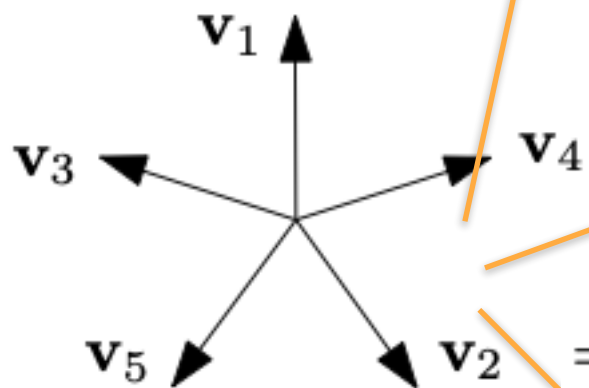


$$\text{SDP} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j}{2} : \|\mathbf{v}_1\| = \dots = \|\mathbf{v}_n\| = 1 \right\}$$



$$\text{SDP} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j}{2} : \|\mathbf{v}_1\| = \dots = \|\mathbf{v}_n\| = 1 \right\}$$

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Algo}} = \frac{\pi}{2} \frac{1 - \cos \vartheta}{\vartheta}$$



$$\frac{\vartheta}{\pi}$$

Algo = امید جواب الگوریتم

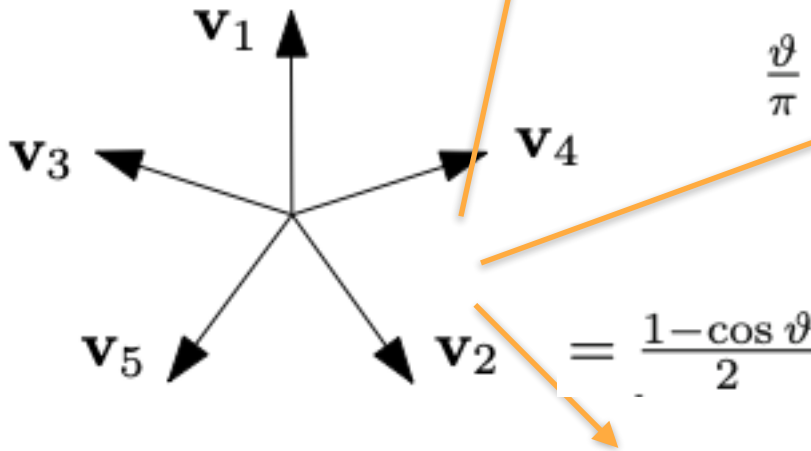
$$= \frac{1 - \cos \vartheta}{2}$$

$$\text{SDP} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j}{2} : \|\mathbf{v}_1\| = \dots = \|\mathbf{v}_n\| = 1 \right\}$$

بیشینه برای

$$\vartheta = \vartheta_{\text{GW}} \approx 133.563^\circ$$

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Algo}} = \frac{\pi}{2} \frac{1 - \cos \vartheta}{\vartheta} \leq 1/\alpha_{\text{GW}}$$



$$\frac{\vartheta}{\pi}$$

Algo = امید جواب الگوریتم

$$= \frac{1 - \cos \vartheta}{2}$$

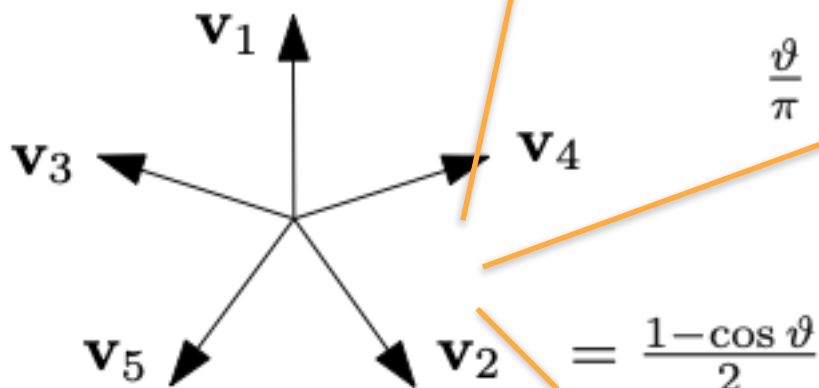
$$\text{SDP} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j}{2} : \|\mathbf{v}_1\| = \dots = \|\mathbf{v}_n\| = 1 \right\}$$

برای رسیدن به این عدد،  
(تقریباً) همه زاویه‌ها

بیشینه برای

$$\vartheta = \vartheta_{\text{GW}} \approx 133.563^\circ$$

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Algo}} = \frac{\pi}{2} \frac{1 - \cos \vartheta}{\vartheta} \leq 1/\alpha_{\text{GW}}$$



$$\frac{\vartheta}{\pi}$$

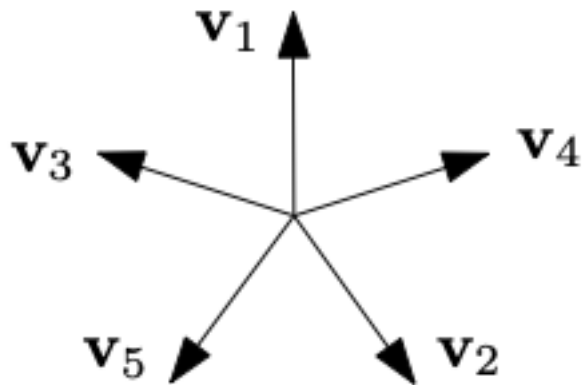
Algo = امید جواب الگوریتم

$$= \frac{1 - \cos \vartheta}{2}$$

$$\text{SDP} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j}{2} : \|\mathbf{v}_1\| = \dots = \|\mathbf{v}_n\| = 1 \right\}$$

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Algo}} = \frac{\pi}{2} \frac{1 - \cos \vartheta}{\vartheta} \leq 1 / \alpha_{\text{GW}}$$

تلاش اول:

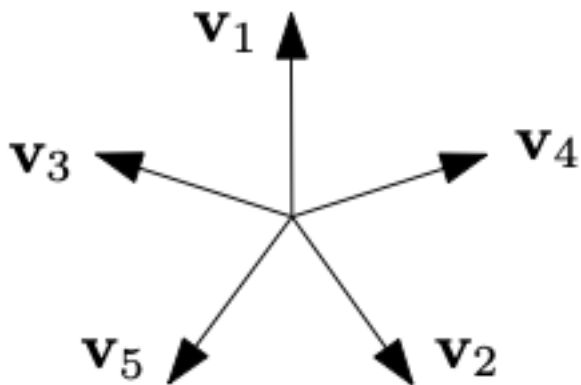




$$\frac{\text{SDP}}{\text{Algo}} = \frac{\pi}{2} \frac{1 - \cos \vartheta}{\vartheta} \leq 1 / \alpha_{\text{GW}}$$

تلاش اول:

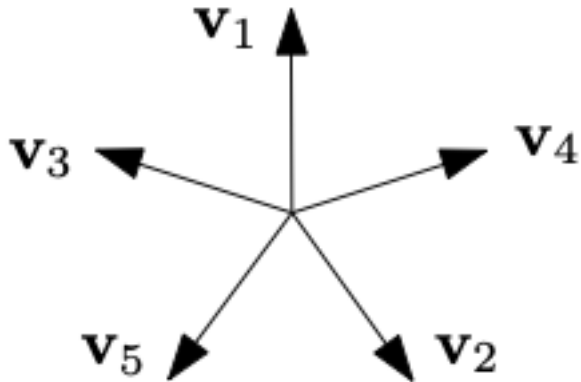
- یک سری بردار روی کره
- زاویه خوب = یال



$$\frac{\text{SDP}}{\text{Algo}} = \frac{\pi}{2} \frac{1 - \cos \vartheta}{\vartheta} \leq 1 / \alpha_{\text{GW}} \quad \text{تلاش اول:}$$

- یک سری بردار روی کره

- زاویه خوب = یال

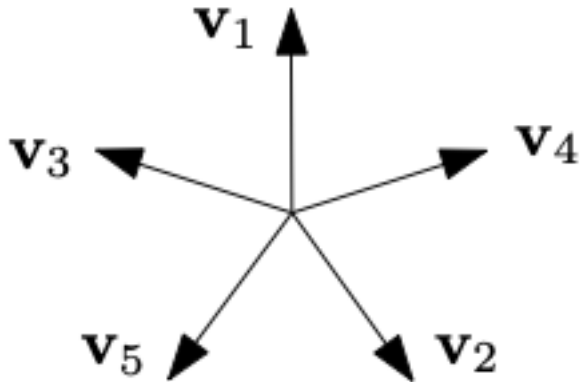


- $|E| \frac{1 - \cos \vartheta_{\text{GW}}}{2} \leq \text{SDP}$

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Algo}} = \frac{\pi}{2} \frac{1 - \cos \vartheta}{\vartheta} \leq 1 / \alpha_{\text{GW}} \quad \text{تلاش اول:}$$

- یک سری بردار روی کره

- زاویه خوب = یال



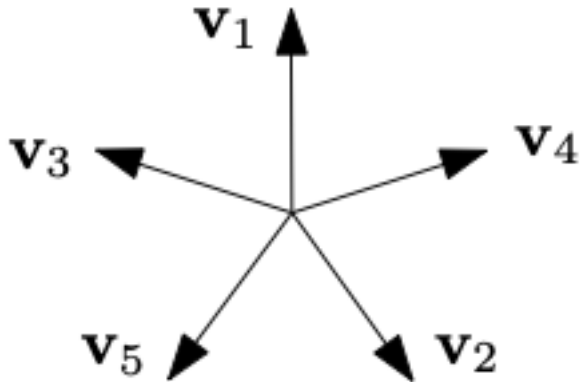
- $|E| \frac{1 - \cos \vartheta_{\text{GW}}}{2} \leq \text{SDP}$

- $|E| \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} = \text{Algo}$

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Algo}} = \frac{\pi}{2} \frac{1 - \cos \vartheta}{\vartheta} \leq 1 / \alpha_{\text{GW}} \quad \text{تلاش اول:}$$

• یک سری بردار روی کره

• زاویه خوب = یال



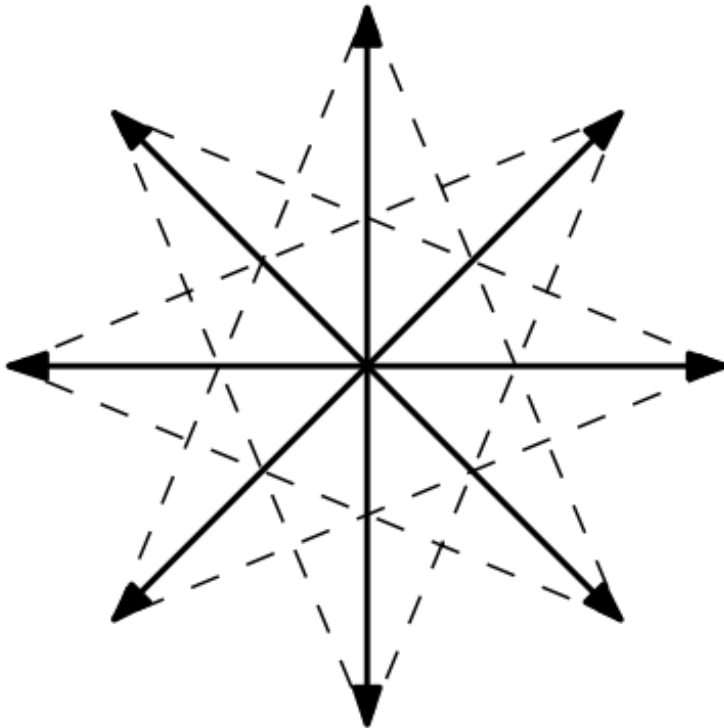
$$|E| \frac{1 - \cos \vartheta_{\text{GW}}}{2} \leq \text{SDP} \quad \bullet$$

$$|E| \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} = \text{Algo} \quad \bullet$$

$$\text{Gap} := \sup_G \frac{\text{SDP}(G)}{\text{Opt}(G)}.$$

مثال:  $C_8$

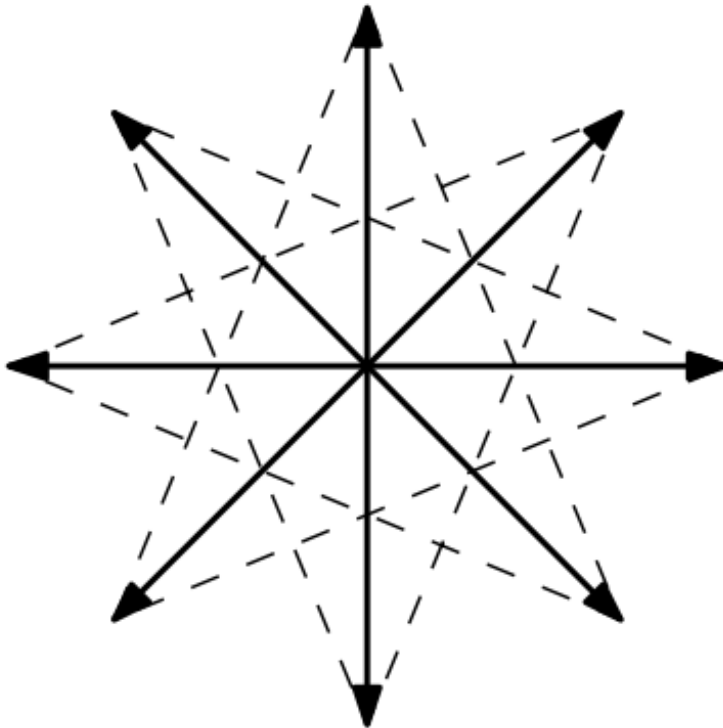
Algo  $\leq 6$  •



$$\frac{\text{SDP}}{\text{Algo}} = \frac{\pi}{2} \frac{1 - \cos \vartheta}{\vartheta} \leq 1/\alpha_{\text{GW}}$$

$$\text{Gap} := \sup_G \frac{\text{SDP}(G)}{\text{Opt}(G)}.$$

مثال:  $C_8$



•  $\text{Algo} \leq 6$

•  $\text{Opt} = 8$

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Algo}} = \frac{\pi}{2} \frac{1 - \cos \vartheta}{\vartheta} \leq 1/\alpha_{\text{GW}}$$

$$\text{Gap} := \sup_G \frac{\text{SDP}(G)}{\text{Opt}(G)}.$$



روش تولید مثال‌های با شکاف بزرگ

# روش تولید مثال‌های با شکاف بزرگ

- بعد بالا

- زاویه همه یال‌ها تقریباً  $\vartheta_{GW}$



# روش تولید مثال‌های با شکاف بزرگ

- بعد بالا

- زاویه همه یال‌ها تقریباً  $\vartheta_{GW}$

- گراف پیوسته

- همه سطح کره

- یال = نقاط با زاویه  $\vartheta_{GW} \pm \delta$

# روش تولید مثال‌های با شکاف بزرگ

- بعد بالا

- زاویه همه یال‌ها تقریباً  $\vartheta_{GW}$

- گراف پیوسته

- همه سطح کره

- یال = نقاط با زاویه  $\vartheta_{GW} \pm \delta$

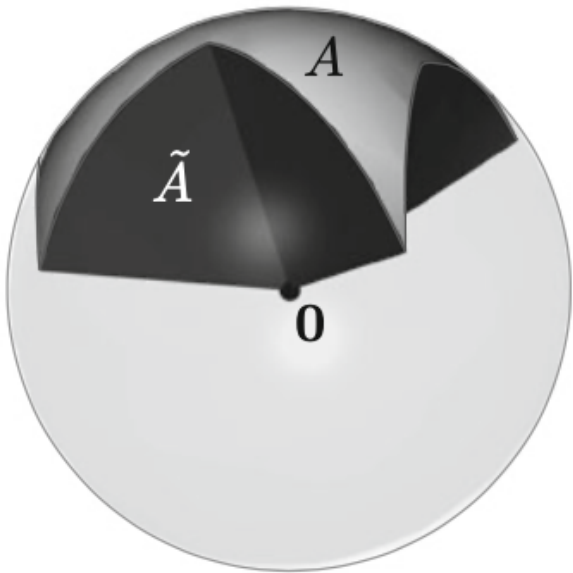
- گسسته سازی

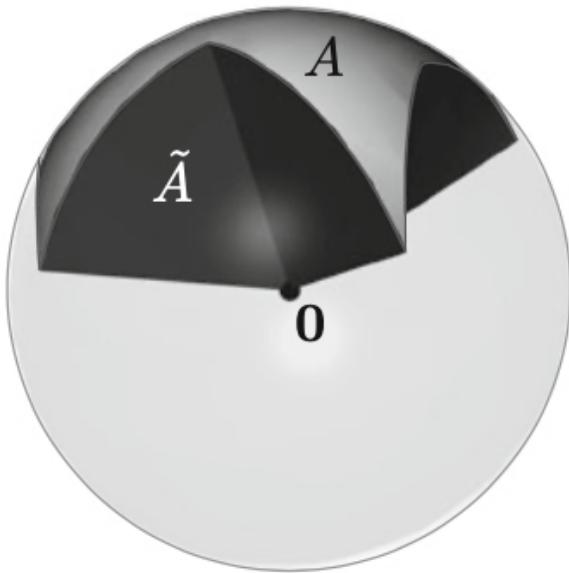
- قطعه‌بندی

- یک راس از هر قطعه

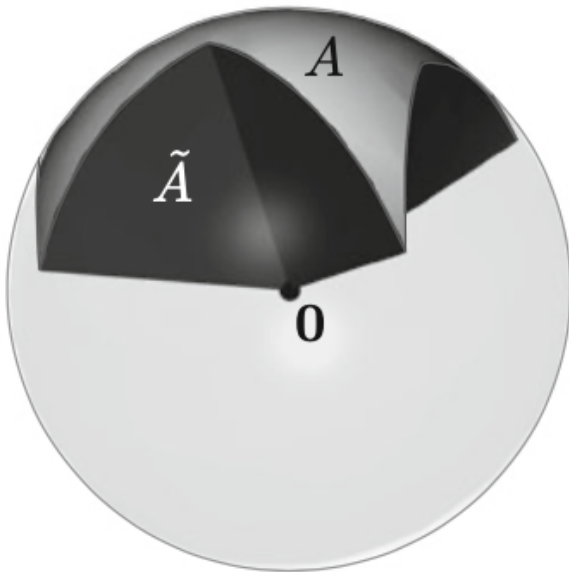
- یال = نقاط با زاویه  $\vartheta_{GW} \pm \delta$

# مرحله ۱ : گراف پیوسته





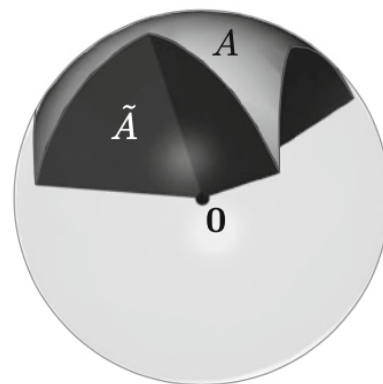
$$\mu(A)$$



$$\mu(A)$$

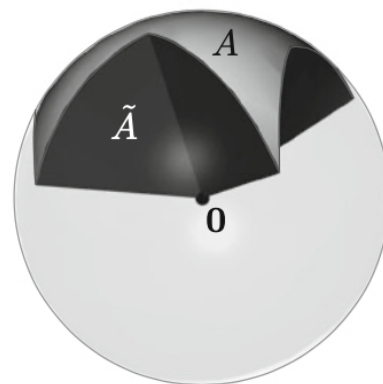
$$\mu^2(A, B)$$

گراف



گراف

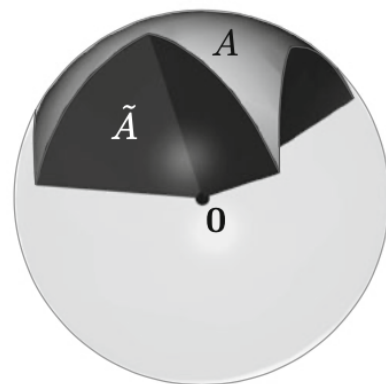
$$\text{راس‌ها} = S^{d-1}$$





$$\text{راس‌ها} = S^{d-1}$$

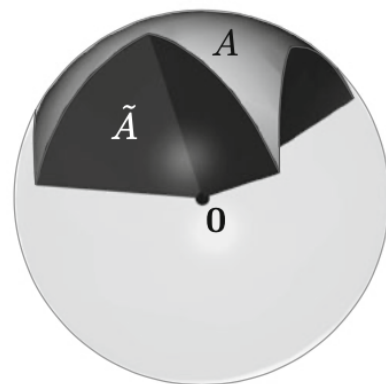
$$E_c := \left\{ (\mathbf{x}, \mathbf{y}) \in S^{d-1} \times S^{d-1} : \angle \mathbf{x} \mathbf{y} \in [\vartheta_{\text{GW}} - \delta, \vartheta_{\text{GW}} + \delta] \right\}$$



$$\text{راس‌ها} = S^{d-1}$$

$$E_c := \left\{ (\mathbf{x}, \mathbf{y}) \in S^{d-1} \times S^{d-1} : \angle \mathbf{x}\mathbf{y} \in [\vartheta_{\text{GW}} - \delta, \vartheta_{\text{GW}} + \delta] \right\}$$

$$\text{cut}(E_c, A) := \left\{ (\mathbf{x}, \mathbf{y}) \in E_c : \text{exactly one of } \mathbf{x}, \mathbf{y} \text{ lies in } A \right\}$$

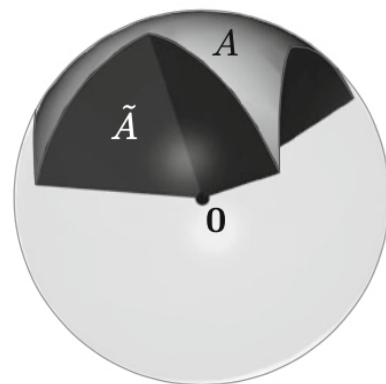


$$\text{راس‌ها} = S^{d-1}$$

$$E_c := \left\{ (\mathbf{x}, \mathbf{y}) \in S^{d-1} \times S^{d-1} : \angle \mathbf{x}\mathbf{y} \in [\vartheta_{\text{GW}} - \delta, \vartheta_{\text{GW}} + \delta] \right\}$$

$$\text{cut}(E_c, A) := \left\{ (\mathbf{x}, \mathbf{y}) \in E_c : \text{exactly one of } \mathbf{x}, \mathbf{y} \text{ lies in } A \right\}$$

$$\text{اندازه برش} = \mu^2(\text{cut}(E_c, A))$$



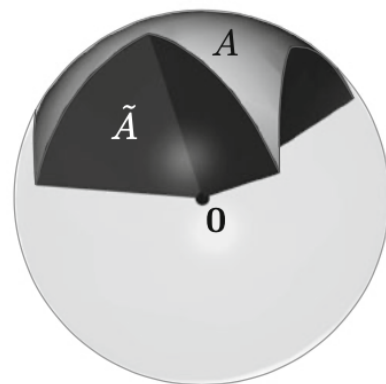
$$\text{راس‌ها} = S^{d-1}$$

$$E_c := \left\{ (\mathbf{x}, \mathbf{y}) \in S^{d-1} \times S^{d-1} : \angle \mathbf{x}\mathbf{y} \in [\vartheta_{\text{GW}} - \delta, \vartheta_{\text{GW}} + \delta] \right\}$$

$$\text{cut}(E_c, A) := \left\{ (\mathbf{x}, \mathbf{y}) \in E_c : \text{exactly one of } \mathbf{x}, \mathbf{y} \text{ lies in } A \right\}$$

$$\text{اندازه برش} = \mu^2(\text{cut}(E_c, A))$$

$$\text{Opt}(G_c) := \sup_A \frac{\mu^2(\text{cut}(E_c, A))}{\mu^2(E_c)}$$



برش‌های بیشینه  $G_c$ ؟

$$E_c := \left\{ (\mathbf{x}, \mathbf{y}) \in S^{d-1} \times S^{d-1} : \angle \mathbf{x} \mathbf{y} \in [\vartheta_{\text{GW}} - \delta, \vartheta_{\text{GW}} + \delta] \right\}$$

برش‌های بیشینه  $G_c$ ؟

$$E_c := \left\{ (\mathbf{x}, \mathbf{y}) \in S^{d-1} \times S^{d-1} : \angle \mathbf{x}\mathbf{y} \in [\vartheta_{\text{GW}} - \delta, \vartheta_{\text{GW}} + \delta] \right\}$$

$$E_c^+ := \left\{ (\mathbf{x}, \mathbf{y}) \in S^{d-1} \times S^{d-1} : \angle \mathbf{x}\mathbf{y} \geq \vartheta_{\text{GW}} - \delta \right\}$$

برش‌های بیشینه  $G_c$ ؟

$$E_c := \left\{ (\mathbf{x}, \mathbf{y}) \in S^{d-1} \times S^{d-1} : \angle \mathbf{x}\mathbf{y} \in [\vartheta_{\text{GW}} - \delta, \vartheta_{\text{GW}} + \delta] \right\}$$

$$E_c^+ := \left\{ (\mathbf{x}, \mathbf{y}) \in S^{d-1} \times S^{d-1} : \angle \mathbf{x}\mathbf{y} \geq \vartheta_{\text{GW}} - \delta \right\}$$

$$G_c^+ = (S^{d-1}, E_c^+)$$

برش‌های بیشینه  $G_c$ ؟

$$E_c := \left\{ (\mathbf{x}, \mathbf{y}) \in S^{d-1} \times S^{d-1} : \angle \mathbf{x}\mathbf{y} \in [\vartheta_{\text{GW}} - \delta, \vartheta_{\text{GW}} + \delta] \right\}$$

$$E_c^+ := \left\{ (\mathbf{x}, \mathbf{y}) \in S^{d-1} \times S^{d-1} : \angle \mathbf{x}\mathbf{y} \geq \vartheta_{\text{GW}} - \delta \right\}$$

$$G_c^+ = (S^{d-1}, E_c^+)$$

قسمت اضافه شده  
کوچک است! (در ادامه ...)



برش‌های بیشینه  $G_c$ ؟

$$E_c := \left\{ (\mathbf{x}, \mathbf{y}) \in S^{d-1} \times S^{d-1} : \angle \mathbf{x}\mathbf{y} \in [\vartheta_{\text{GW}} - \delta, \vartheta_{\text{GW}} + \delta] \right\}$$

$$E_c^+ := \left\{ (\mathbf{x}, \mathbf{y}) \in S^{d-1} \times S^{d-1} : \angle \mathbf{x}\mathbf{y} \geq \vartheta_{\text{GW}} - \delta \right\}$$

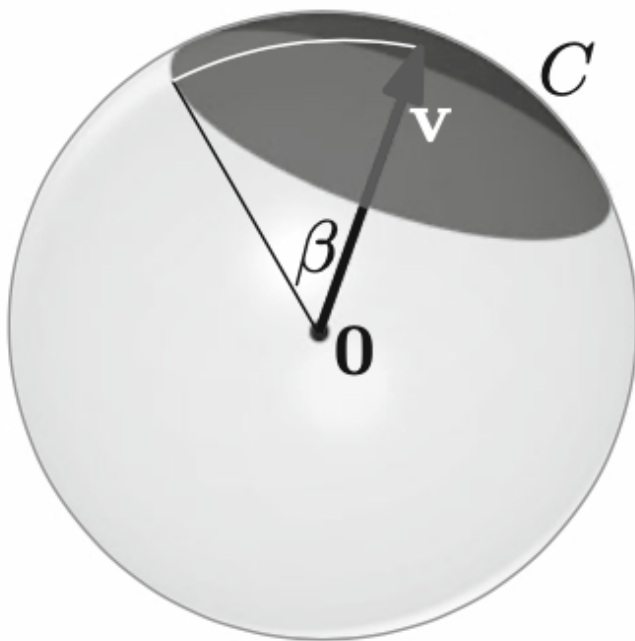
$$G_c^+ = (S^{d-1}, E_c^+)$$

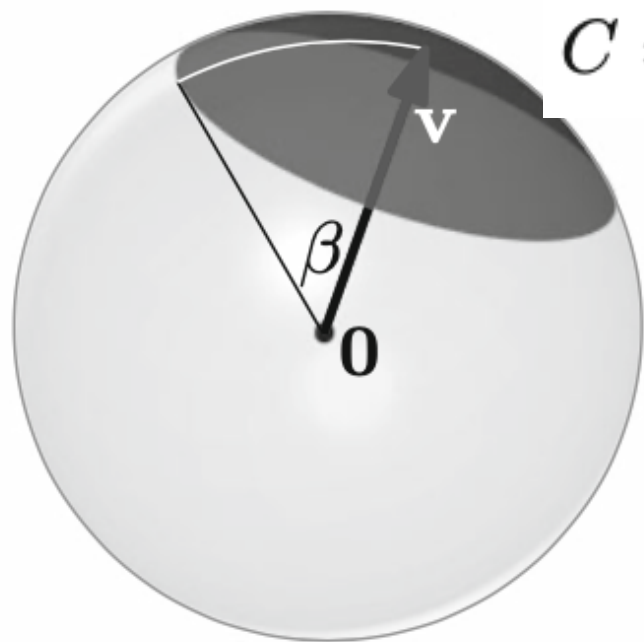
قسمت اضافه شده  
کوچک است! (در ادامه ...)

**8.3.14 Proposition.**  $\text{Opt}(G_c^+)$  is attained by hyperplane cuts. That is, for every (measurable)  $A \subseteq S^{d-1}$  we have  $\mu^2(\text{cut}(E_c^+, A)) \leq \mu^2(\text{cut}(E_c^+, H))$ , where  $H$  is a hemisphere.

تعریف: کلاه کره‌ای  $v$  با زاویه  $\beta$

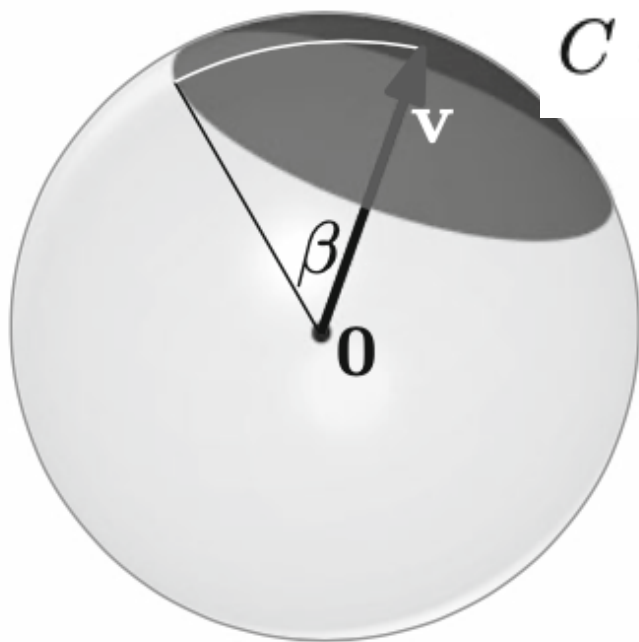
$$C = \{\mathbf{x} \in S^{d-1} : \angle \mathbf{xv} \leq \beta\}$$





$$C = \{\mathbf{x} \in S^{d-1} : \angle \mathbf{x} \mathbf{v} \leq \beta\}$$

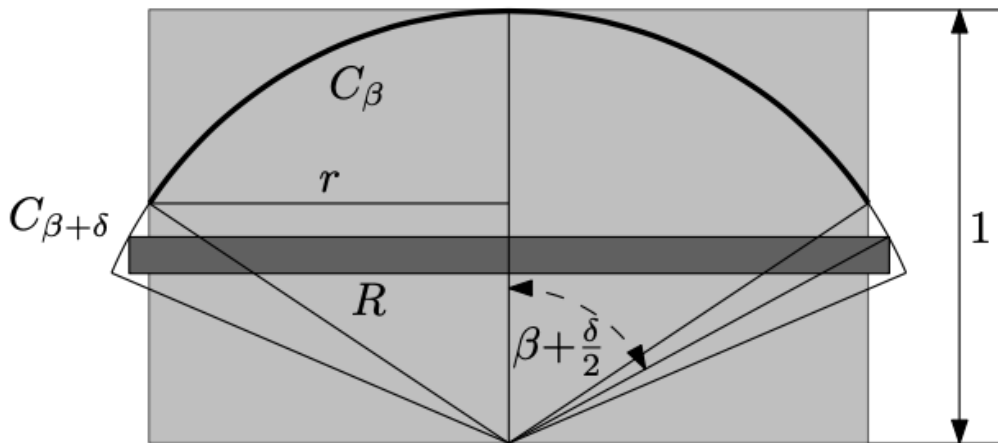
**8.3.17 Claim.** (Contrary to low-dimensional intuition.) For every  $\delta, \eta > 0$  and  $\beta \in [0, \frac{\pi}{2} - \delta]$  there is a dimension  $d$  in which  $\mu(C_\beta) \leq \eta \cdot \mu(C_{\beta+\delta})$ .



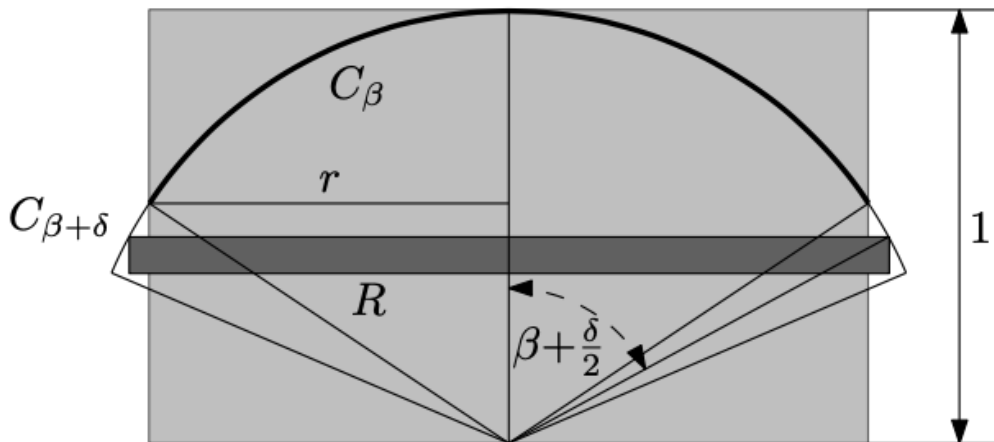
$$C = \{\mathbf{x} \in S^{d-1} : \angle \mathbf{xv} \leq \beta\}$$

**8.3.17 Claim.** (Contrary to low-dimensional intuition.) *For every  $\delta, \eta > 0$  and  $\beta \in [0, \frac{\pi}{2} - \delta]$  there is a dimension  $d$  in which  $\mu(C_\beta) \leq \eta \cdot \mu(C_{\beta+\delta})$ .*

**8.3.17 Claim.** (Contrary to low-dimensional intuition.) *For every  $\delta, \eta > 0$  and  $\beta \in [0, \frac{\pi}{2} - \delta]$  there is a dimension  $d$  in which  $\mu(C_\beta) \leq \eta \cdot \mu(C_{\beta+\delta})$ .*

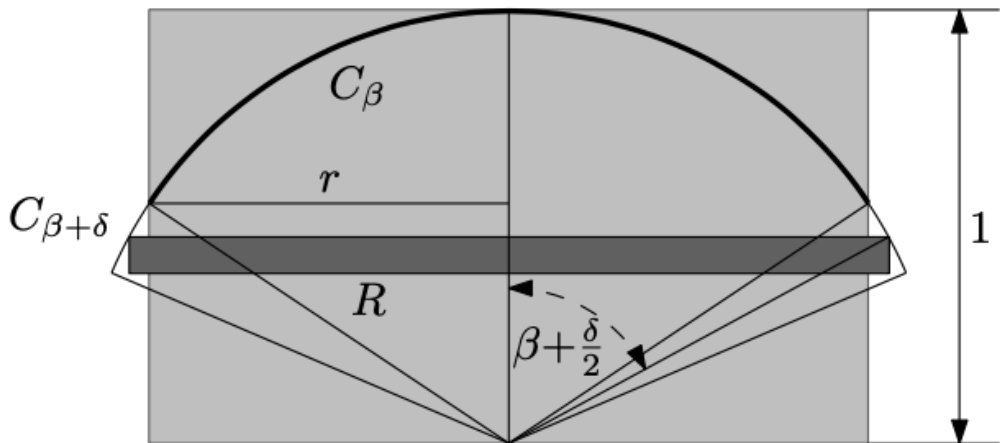


**8.3.17 Claim.** (Contrary to low-dimensional intuition.) For every  $\delta, \eta > 0$  and  $\beta \in [0, \frac{\pi}{2} - \delta]$  there is a dimension  $d$  in which  $\mu(C_\beta) \leq \eta \cdot \mu(C_{\beta+\delta})$ .



$C_\beta$  داخل استوانه به عرض  $\sin \beta$  و ارتفاع ۱

**8.3.17 Claim.** (Contrary to low-dimensional intuition.) For every  $\delta, \eta > 0$  and  $\beta \in [0, \frac{\pi}{2} - \delta]$  there is a dimension  $d$  in which  $\mu(C_\beta) \leq \eta \cdot \mu(C_{\beta+\delta})$ .

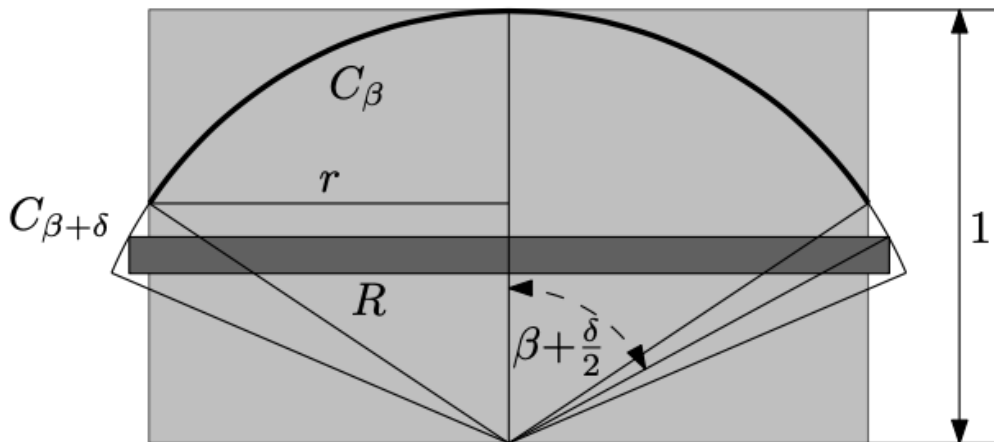


$C_\beta$  داخل استوانه به عرض  $\sin \beta$  و ارتفاع ۱

$C_{\beta+\delta}$  شامل استوانه به عرض  $\sin(\beta + \delta/2)$  و  
ارتفاع  $\cos(\beta + \delta/2) - \cos(\beta + \delta)$



**8.3.17 Claim.** (Contrary to low-dimensional intuition.) For every  $\delta, \eta > 0$  and  $\beta \in [0, \frac{\pi}{2} - \delta]$  there is a dimension  $d$  in which  $\mu(C_\beta) \leq \eta \cdot \mu(C_{\beta+\delta})$ .

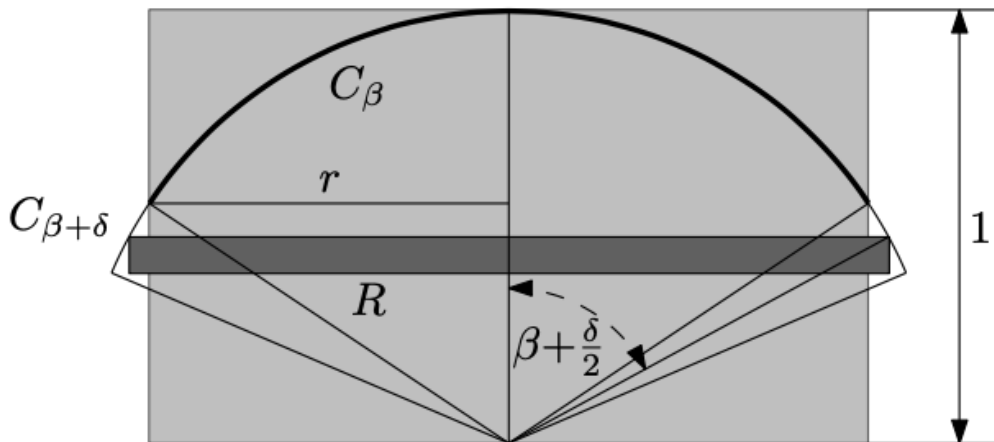


$C_\beta$  داخل استوانه به عرض  $\sin \beta$  و ارتفاع ۱

$C_{\beta+\delta}$  شامل استوانه به عرض  $\sin(\beta + \delta/2)$  و ارتفاع  $\cos(\beta + \delta/2) - \cos(\beta + \delta)$

نسبت حجم:  $\frac{1}{h}(r/R)^{d-1}$

**8.3.17 Claim.** (Contrary to low-dimensional intuition.) For every  $\delta, \eta > 0$  and  $\beta \in [0, \frac{\pi}{2} - \delta]$  there is a dimension  $d$  in which  $\mu(C_\beta) \leq \eta \cdot \mu(C_{\beta+\delta})$ .



$C_\beta$  داخل استوانه به عرض  $\sin \beta$  و ارتفاع ۱

$C_{\beta+\delta}$  شامل استوانه به عرض  $\sin(\beta + \delta/2)$  و  
ارتفاع  $\cos(\beta + \delta/2) - \cos(\beta + \delta)$

نسبت حجم:  $\eta > \frac{1}{h}(r/R)^{d-1}$

**Lemma.** *We have*

$$\vartheta = \vartheta_{\text{GW}} \approx 133.563^\circ$$

$$\text{Opt}(G_c) \leq \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} + O(\delta).$$

**Lemma.** *We have*

$$\vartheta = \vartheta_{\text{GW}} \approx 133.563^\circ$$

$$\text{Opt}(G_c) \leq \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} + O(\delta).$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

•  $E_c^+$  برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

$$\sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c, A))$$

$$< \mu^2(E_c)/(1 - \delta) - \mu^2(E_c)$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

•  $E_c^+$  برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

$$\sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c, A))$$

$$\mu^2(E_c) = \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta}) - \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}-\delta})$$

$$< \mu^2(E_c)/(1 - \delta) - \mu^2(E_c)$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

•  $E_c^+$  برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

$$\sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c, A))$$

$$\begin{aligned} \mu^2(E_c) &= \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta}) - \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}-\delta}) \\ &\geq \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta})(1-\delta) \end{aligned}$$

$$< \mu^2(E_c)/(1-\delta) - \mu^2(E_c)$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

• برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

$$\sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c, A))$$

$$\begin{aligned} \mu^2(E_c) &= \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta}) - \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}-\delta}) \\ &\geq \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta})(1-\delta) = (1-\delta)\mu^2(E_c^+) \end{aligned}$$

$$< \mu^2(E_c)/(1-\delta) - \mu^2(E_c)$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

•  $E_c^+$  برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$



$$\sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c, A))$$

$$\begin{aligned} \mu^2(E_c) &= \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta}) - \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}-\delta}) \\ &\geq \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta})(1-\delta) = (1-\delta)\mu^2(E_c^+) \end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) = \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta})$$

$$< \mu^2(E_c)/(1-\delta) - \mu^2(E_c)$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

•  $E_c^+$  برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

$$\sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c, A)) \leq \sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c^+, A))$$

$$\begin{aligned} \mu^2(E_c) &= \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta}) - \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}-\delta}) \\ &\geq \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta})(1-\delta) = (1-\delta)\mu^2(E_c^+) \end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) = \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta})$$

$$< \mu^2(E_c)/(1-\delta) - \mu^2(E_c)$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

•  $E_c^+$  برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

نیم‌کره، بزرگ‌ترین  
برش برای  $E_c^+$

$$\sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c, A)) \leq \sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c^+, A))$$

$$\begin{aligned} \mu^2(E_c) &= \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta}) - \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}-\delta}) \\ &\geq \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta})(1-\delta) = (1-\delta)\mu^2(E_c^+) \end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) = \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta})$$

$$< \mu^2(E_c)/(1-\delta) - \mu^2(E_c)$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

• برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

نیم‌کره، بزرگ‌ترین  
برش برای  $E_c^+$

$$\sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c, A)) \leq \sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c^+, A)) \leq \mu^2(\text{cut}(E_c^+, H))$$

$$\begin{aligned} \mu^2(E_c) &= \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta}) - \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}-\delta}) \\ &\geq \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta})(1-\delta) = (1-\delta)\mu^2(E_c^+) \end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) = \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta})$$

$$< \mu^2(E_c)/(1-\delta) - \mu^2(E_c)$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

• برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

نیم‌کره، بزرگ‌ترین  
برش برای  $E_c^+$

$$\begin{aligned}\sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c, A)) &\leq \sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c^+, A)) \leq \mu^2(\text{cut}(E_c^+, H)) \\ &\leq \mu^2(\text{cut}(E_c, H)) + \mu^2(E_c^+ \setminus E_c)\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\mu^2(E_c) &= \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta}) - \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}-\delta}) \\ &\geq \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta})(1-\delta) = (1-\delta)\mu^2(E_c^+)\end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) = \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta})$$

$$< \mu^2(E_c)/(1-\delta) - \mu^2(E_c)$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

• برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

نیم‌کره، بزرگ‌ترین  
برش برای  $E_c^+$

$$\begin{aligned}\sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c, A)) &\leq \sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c^+, A)) \leq \mu^2(\text{cut}(E_c^+, H)) \\ &\leq \mu^2(\text{cut}(E_c, H)) + \mu^2(E_c^+ \setminus E_c)\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\mu^2(E_c) &= \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta}) - \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}-\delta}) \\ &\geq \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta})(1-\delta) = (1-\delta)\mu^2(E_c^+)\end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) = \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta})$$

$$< \mu^2(E_c)/(1-\delta) - \mu^2(E_c)$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

• برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

نیم‌کره، بزرگ‌ترین  
برش برای  $E_c^+$

$$\begin{aligned}\sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c, A)) &\leq \sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c^+, A)) \leq \mu^2(\text{cut}(E_c^+, H)) \\ &\leq \mu^2(\text{cut}(E_c, H)) + \mu^2(E_c^+ \setminus E_c)\end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) - \mu^2(E_c)$$

$$\begin{aligned}\mu^2(E_c) &= \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta}) - \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}-\delta}) \\ &\geq \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta})(1-\delta) = (1-\delta)\mu^2(E_c^+)\end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) = \mu(C_{\pi-\vartheta_{\text{GW}}+\delta})$$

$$< \mu^2(E_c)/(1-\delta) - \mu^2(E_c)$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

• برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

نیم‌کره، بزرگ‌ترین  
برش برای  $E_c^+$

$$\begin{aligned}\sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c, A)) &\leq \sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c^+, A)) \leq \mu^2(\text{cut}(E_c^+, H)) \\ &\leq \mu^2(\text{cut}(E_c, H)) + \mu^2(E_c^+ \setminus E_c)\end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) - \mu^2(E_c)$$

$$\mu^2(E_c^+) - \mu^2(E_c) < \delta \mu^2(E_c^+)$$

$$\begin{aligned}\mu^2(E_c) &= \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta}) - \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} - \delta}) \\ &\geq \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta})(1 - \delta) = (1 - \delta)\mu^2(E_c^+)\end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) = \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta})$$

$$< \mu^2(E_c)/(1 - \delta) - \mu^2(E_c)$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

• برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$



نیم‌کره، بزرگ‌ترین  
برش برای  $E_c^+$

$$\begin{aligned}\sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c, A)) &\leq \sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c^+, A)) \leq \mu^2(\text{cut}(E_c^+, H)) \\ &\leq \mu^2(\text{cut}(E_c, H)) + \mu^2(E_c^+ \setminus E_c)\end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) - \mu^2(E_c)$$

$$\mu^2(E_c^+) - \mu^2(E_c) < \delta \mu^2(E_c^+)$$

$$(1 - \delta) \mu^2(E_c^+) < \mu^2(E_c)$$

$$\mu^2(E_c) = \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta}) - \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} - \delta})$$

$$\geq \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta})(1 - \delta) = (1 - \delta) \mu^2(E_c^+)$$

$$\mu^2(E_c^+) = \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta})$$

$$< \mu^2(E_c)/(1 - \delta) - \mu^2(E_c)$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

• برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

نیم‌کره، بزرگ‌ترین  
برش برای  $E_c^+$

$$\begin{aligned}\sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c, A)) &\leq \sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c^+, A)) \leq \mu^2(\text{cut}(E_c^+, H)) \\ &\leq \mu^2(\text{cut}(E_c, H)) + \mu^2(E_c^+ \setminus E_c)\end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) - \mu^2(E_c)$$

$$\mu^2(E_c^+) - \mu^2(E_c) < \delta \mu^2(E_c^+)$$

$$(1 - \delta) \mu^2(E_c^+) < \mu^2(E_c)$$

$$\mu^2(E_c^+) < \mu^2(E_c) / (1 - \delta)$$

$$< \mu^2(E_c) / (1 - \delta) - \mu^2(E_c)$$

$$\begin{aligned}\mu^2(E_c) &= \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta}) - \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} - \delta}) \\ &\geq \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta})(1 - \delta) = (1 - \delta) \mu^2(E_c^+)\end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) = \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta})$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

• برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

نیم‌کره، بزرگ‌ترین  
برش برای  $E_c^+$

$$\begin{aligned}\sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c, A)) &\leq \sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c^+, A)) \leq \mu^2(\text{cut}(E_c^+, H)) \\ &\leq \mu^2(\text{cut}(E_c, H)) + \mu^2(E_c^+ \setminus E_c)\end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) - \mu^2(E_c)$$

$$\mu^2(E_c^+) - \mu^2(E_c) < \delta \mu^2(E_c^+)$$

$$(1 - \delta) \mu^2(E_c^+) < \mu^2(E_c)$$

$$\mu^2(E_c^+) < \mu^2(E_c) / (1 - \delta)$$

$$\begin{aligned}\mu^2(E_c) &= \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta}) - \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} - \delta}) \\ &\geq \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta})(1 - \delta) = (1 - \delta) \mu^2(E_c^+)\end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) = \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta})$$

$$< \mu^2(E_c) / (1 - \delta) - \mu^2(E_c) = \mu^2(E_c)(1/(1 - \delta) - 1)$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

• برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

نیم‌کره، بزرگ‌ترین  
برش برای  $E_c^+$

$$\begin{aligned}\sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c, A)) &\leq \sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c^+, A)) \leq \mu^2(\text{cut}(E_c^+, H)) \\ &\leq \mu^2(\text{cut}(E_c, H)) + \mu^2(E_c^+ \setminus E_c)\end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) - \mu^2(E_c)$$

$$\mu^2(E_c^+) - \mu^2(E_c) < \delta \mu^2(E_c^+)$$

$$(1 - \delta) \mu^2(E_c^+) < \mu^2(E_c)$$

$$\mu^2(E_c^+) < \mu^2(E_c) / (1 - \delta)$$

$$\begin{aligned}\mu^2(E_c) &= \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta}) - \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} - \delta}) \\ &\geq \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta})(1 - \delta) = (1 - \delta) \mu^2(E_c^+)\end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) = \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta})$$

$$< \mu^2(E_c) / (1 - \delta) - \mu^2(E_c) = \mu^2(E_c)(1/(1 - \delta) - 1) = \mu^2(E_c)(\delta/(1 - \delta))$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

• برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

نیم‌کره، بزرگ‌ترین  
برش برای  $E_c^+$

$$\begin{aligned} \sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c, A)) &\leq \sup_A \mu^2(\text{cut}(E_c^+, A)) \leq \mu^2(\text{cut}(E_c^+, H)) \\ &\leq \mu^2(\text{cut}(E_c, H)) + \mu^2(E_c^+ \setminus E_c) \end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) - \mu^2(E_c)$$

$$\mu^2(E_c^+) - \mu^2(E_c) < \delta \mu^2(E_c^+)$$

$$(1 - \delta) \mu^2(E_c^+) < \mu^2(E_c)$$

$$\mu^2(E_c^+) < \mu^2(E_c) / (1 - \delta)$$

$$\begin{aligned} \mu^2(E_c) &= \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta}) - \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} - \delta}) \\ &\geq \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta})(1 - \delta) = (1 - \delta) \mu^2(E_c^+) \end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c^+) = \mu(C_{\pi - \vartheta_{\text{GW}} + \delta})$$

$$< \mu^2(E_c) / (1 - \delta) - \mu^2(E_c) = \mu^2(E_c)(1/(1 - \delta) - 1) = \mu^2(E_c)(\delta/(1 - \delta))$$

$$\leq \mu^2(\text{cut}(E_c, H)) + \frac{\delta}{1 - \delta} \mu^2(E_c).$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

• برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

**Lemma.** We have

$$\vartheta = \vartheta_{\text{GW}} \approx 133.563^\circ$$

$$\text{Opt}(G_c) \leq \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} + O(\delta).$$

$$\leq \mu^2(\text{cut}(E_c, H)) + \frac{\delta}{1-\delta} \mu^2(E_c).$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

• برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

**Lemma.** We have

$$\vartheta = \vartheta_{\text{GW}} \approx 133.563^\circ$$

$$\text{Opt}(G_c) \leq \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} + O(\delta).$$

$$\leq \mu^2(\text{cut}(E_c, H)) + \frac{\delta}{1 - \delta} \mu^2(E_c).$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$  •

$$\text{Opt}(G_c)$$

**Lemma.** We have

$$\vartheta = \vartheta_{\text{GW}} \approx 133.563^\circ$$

$$\text{Opt}(G_c) \leq \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} + O(\delta).$$

$$\leq \mu^2(\text{cut}(E_c, H)) + \frac{\delta}{1-\delta} \mu^2(E_c).$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

• برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

$$\delta < 1/2 \text{ برای}$$

$$\text{Opt}(G_c) \leq \frac{\mu^2(\text{cut}(E_c, H))}{\mu^2(E_c)} + O(\delta)$$



**Lemma.** We have

$$\vartheta = \vartheta_{\text{GW}} \approx 133.563^\circ$$

$$\text{Opt}(G_c) \leq \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} + O(\delta).$$

$$\leq \mu^2(\text{cut}(E_c, H)) + \frac{\delta}{1-\delta} \mu^2(E_c).$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

• برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

$$\delta < 1/2 \text{ برای}$$

$$\text{Opt}(G_c) \leq \frac{\mu^2(\text{cut}(E_c, H))}{\mu^2(E_c)} + O(\delta)$$

هر یال با احتمال زاویه تقسیم بر  $\pi$

**Lemma.** We have

$$\vartheta = \vartheta_{\text{GW}} \approx 133.563^\circ$$

$$\text{Opt}(G_c) \leq \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} + O(\delta).$$

$$\leq \mu^2(\text{cut}(E_c, H)) + \frac{\delta}{1 - \delta} \mu^2(E_c).$$

$$\frac{\sup_A \text{cut}(E_c, A)}{\mu^2(E_c)}$$

• برش روی  $E_c$  در مقابل برش روی  $E_c^+$

$$\delta < 1/2 \text{ برای}$$

$$\text{Opt}(G_c) \leq \frac{\mu^2(\text{cut}(E_c, H))}{\mu^2(E_c)} + O(\delta)$$

هر یال با احتمال زاویه تقسیم بر  $\pi$

$$(\vartheta_{\text{GW}} + \delta)/\pi$$

**8.3.2 Theorem** (Feige and Schechtman [FS02]). *The integrality gap of the Goemans–Williamson semidefinite relaxation of MAXCUT satisfies  $\text{Gap} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} \approx 1.1382$ . In other words, for every  $\varepsilon > 0$  there exists a graph  $G$  with*

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Opt}} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} - \varepsilon. \quad \frac{\pi}{2} \frac{1 - \cos \vartheta}{\vartheta} = 1/\alpha_{\text{GW}}$$

**Lemma.** *We have*

$$\vartheta = \vartheta_{\text{GW}} \approx 133.563^\circ$$

$$\text{Opt}(G_c) \leq \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} + O(\delta).$$

**8.3.2 Theorem** (Feige and Schechtman [FS02]). *The integrality gap of the Goemans–Williamson semidefinite relaxation of MAXCUT satisfies  $\text{Gap} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} \approx 1.1382$ . In other words, for every  $\varepsilon > 0$  there exists a graph  $G$  with*

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Opt}} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} - \varepsilon. \quad \frac{\pi}{2} \frac{1 - \cos \vartheta}{\vartheta} = 1/\alpha_{\text{GW}}$$

**Lemma.** *We have*

$$\vartheta = \vartheta_{\text{GW}} \approx 133.563^\circ$$

$$\text{Opt}(G_c) \leq \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} + O(\delta).$$

$$\text{SDP} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j}{2} : \|\mathbf{v}_1\| = \dots = \|\mathbf{v}_n\| = 1 \right\}$$

**8.3.2 Theorem** (Feige and Schechtman [FS02]). *The integrality gap of the Goemans–Williamson semidefinite relaxation of MAXCUT satisfies  $\text{Gap} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} \approx 1.1382$ . In other words, for every  $\varepsilon > 0$  there exists a graph  $G$  with*

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Opt}} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} - \varepsilon. \quad \frac{\pi}{2} \frac{1 - \cos \vartheta}{\vartheta} = 1/\alpha_{\text{GW}}$$

**Lemma.** *We have*

$$\vartheta = \vartheta_{\text{GW}} \approx 133.563^\circ$$

$$\text{Opt}(G_c) \leq \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} + O(\delta).$$

$$\text{SDP} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j}{2} : \|\mathbf{v}_1\| = \dots = \|\mathbf{v}_n\| = 1 \right\}$$

$$= \frac{1 - \cos \vartheta}{2}$$

**8.3.2 Theorem** (Feige and Schechtman [FS02]). *The integrality gap of the Goemans–Williamson semidefinite relaxation of MAXCUT satisfies  $\text{Gap} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} \approx 1.1382$ . In other words, for every  $\varepsilon > 0$  there exists a graph  $G$  with*

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Opt}} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} - \varepsilon. \quad \frac{\pi}{2} \frac{1 - \cos \vartheta}{\vartheta} = 1/\alpha_{\text{GW}}$$

**Lemma.** *We have*

$$\vartheta = \vartheta_{\text{GW}} \approx 133.563^\circ$$

$$\text{Opt}(G_c) \leq \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} + O(\delta).$$

$$\text{SDP} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j}{2} : \|\mathbf{v}_1\| = \dots = \|\mathbf{v}_n\| = 1 \right\}$$

$$= \frac{1 - \cos \vartheta}{2}$$

$$\frac{\text{SDP}}{\text{OPT}} \geq \frac{1 - \cos(\vartheta_{\text{GW}} + \delta)}{2} / \left( \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} + O(\delta) \right)$$

**8.3.2 Theorem** (Feige and Schechtman [FS02]). *The integrality gap of the Goemans–Williamson semidefinite relaxation of MAXCUT satisfies  $\text{Gap} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} \approx 1.1382$ . In other words, for every  $\varepsilon > 0$  there exists a graph  $G$  with*

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Opt}} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} - \varepsilon. \quad \frac{\pi}{2} \frac{1 - \cos \vartheta}{\vartheta} = 1/\alpha_{\text{GW}}$$

**Lemma.** *We have*

$$\vartheta = \vartheta_{\text{GW}} \approx 133.563^\circ$$

$$\text{Opt}(G_c) \leq \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} + O(\delta).$$

$$\text{SDP} = \max \left\{ \sum_{\{i,j\} \in E} \frac{1 - \mathbf{v}_i^T \mathbf{v}_j}{2} : \|\mathbf{v}_1\| = \dots = \|\mathbf{v}_n\| = 1 \right\}$$

$$= \frac{1 - \cos \vartheta}{2}$$

$$\frac{\text{SDP}}{\text{OPT}} \geq \frac{1 - \cos(\vartheta_{\text{GW}} + \delta)}{2} / \left( \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} + O(\delta) \right) = 1/\alpha_{\text{GW}} - \epsilon$$

# مرحله ۲ : گستره سازی



**Lemma.** For every  $d$  and every  $\gamma > 0$  there exists an integer  $n$  such that  $S^{d-1}$  can be subdivided into cells  $U_1, \dots, U_n$  with  $\mu(U_i) = \frac{1}{n}$  and  $\text{diam}(U_i) \leq \gamma$  for all  $i$ .

$$P = \{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_k\} \subset S^{d-1}$$

**Lemma.** For every  $d$  and every  $\gamma > 0$  there exists an integer  $n$  such that  $S^{d-1}$  can be subdivided into cells  $U_1, \dots, U_n$  with  $\mu(U_i) = \frac{1}{n}$  and  $\text{diam}(U_i) \leq \gamma$  for all  $i$ .

$$\text{diam}(U_i) \leq O(\gamma)$$

$$P = \{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_k\} \subset S^{d-1}$$

**Lemma.** For every  $d$  and every  $\gamma > 0$  there exists an integer  $n$  such that  $S^{d-1}$  can be subdivided into cells  $U_1, \dots, U_n$  with  $\mu(U_i) = \frac{1}{n}$  and  $\text{diam}(U_i) \leq \gamma$  for all  $i$ .

$$\text{diam}(U_i) \leq O(\gamma)$$

• P: مجموعه نقاط ماکسیمال با فاصله  $\gamma$

$$P = \{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_k\} \subset S^{d-1}$$

**Lemma.** For every  $d$  and every  $\gamma > 0$  there exists an integer  $n$  such that  $S^{d-1}$  can be subdivided into cells  $U_1, \dots, U_n$  with  $\mu(U_i) = \frac{1}{n}$  and  $\text{diam}(U_i) \leq \gamma$  for all  $i$ .

$$\text{diam}(U_i) \leq O(\gamma)$$

•  $P$ : مجموعه نقاط ماکسیمال با فاصله  $\gamma$

$$P = \{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_k\} \subset S^{d-1}$$

•  $V_i$ : مجموعه نزدیکترین نقاط به  $\mathbf{p}_i$  نسبت به  $P$

• کران بالا و پایین برای حجم  $V_i$

**Lemma.** For every  $d$  and every  $\gamma > 0$  there exists an integer  $n$  such that  $S^{d-1}$  can be subdivided into cells  $U_1, \dots, U_n$  with  $\mu(U_i) = \frac{1}{n}$  and  $\text{diam}(U_i) \leq \gamma$  for all  $i$ .

$$\text{diam}(U_i) \leq O(\gamma)$$

•  $P$ : مجموعه نقاط ماکسیمال با فاصله  $\gamma$

$$P = \{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_k\} \subset S^{d-1}$$

•  $V_i$ : مجموعه نزدیکترین نقاط به  $\mathbf{p}_i$  نسبت به  $P$


• کران بالا و پایین برای حجم  $V_i$


• ایده:

•  $n$  که  $1/n$  از همه  $V_i$  ها کوچکتر باشد


• جابجایی قسمت‌هایی با ناحیه‌های مجاور که همه مضربی از  $1/n$  شوند

• تقسم ناحیه‌های هر فرد به  $1/n$  ها


$$\|\mathbf{p}_i - \mathbf{p}_j\| \leq 2\gamma$$



- ناحیه  $i$  و  $j$  مجاورند اگر  $\|\mathbf{p}_i - \mathbf{p}_j\| \leq 2\gamma$



- ناحیه  $i$  و  $j$  مجاورند اگر  $\|\mathbf{p}_i - \mathbf{p}_j\| \leq 2\gamma$

- گراف بالا همبند است


- کمان بین  $p_i$  و  $p_j$

- نزدیک‌ترین نقطه از  $P$  به هر نقطه از کمان،

- فاصله  $\gamma >$

- بپریم بین نزدیک‌ترین نقطه‌ها





- ناحیه  $i$  و  $j$  مجاورند اگر  $\|p_i - p_j\| \leq 2\gamma$

- گراف بالا همبند است

- کمان بین  $p_i$  و  $p_j$

- نزدیک‌ترین نقطه از  $P$  به هر نقطه از کمان،

- فاصله  $\gamma >$

- بپریم بین نزدیک‌ترین نقطه‌ها

- درخت ریشه‌دار فراگیر

- بازگشتی



• برگ‌ها:

• باقی مانده به  $1/n$  را جدا می‌کنیم به پدرش می‌دهیم

•  $W_i$  قسمت باقی مانده (حجم = مضربی از  $1/n$ )

- برگ‌ها:

- باقی مانده به  $1/n$  را جدا می‌کنیم به پدرش می‌دهیم

- $W_i$  قسمت باقی مانده (حجم = مضربی از  $1/n$ )

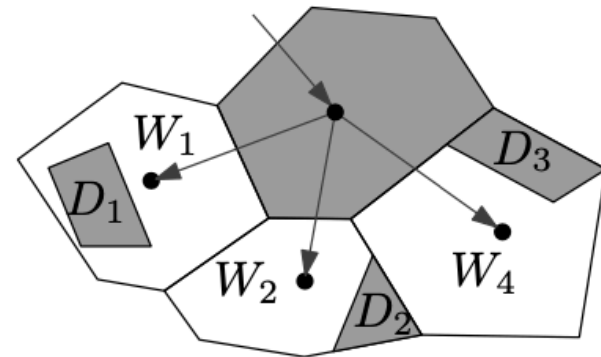
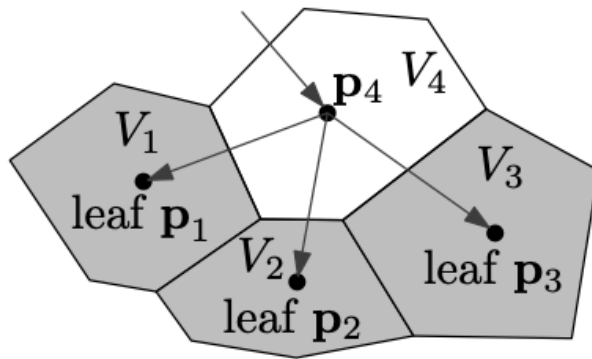
- غیر برگ:

- بعد از تمام تقسیم‌بندی همه فرزندان


- از قسمت اصلی خودش به اندازه باقی مانده حجم جدید (حجم اولیه + حجم اضافه شده از فرزندان) به

پدر

- $W_i$  قسمت باقی مانده (حجم = مضربی از  $1/n$ )



$$V'_4 = V_4 \cup D_1 \cup D_2 \cup D_3$$



- برگ‌ها:

- باقی مانده به  $1/n$  را جدا می‌کنیم به پدرش می‌دهیم

- $W_i$  قسمت باقی مانده (حجم = مضربی از  $1/n$ )

- غیر برگ:

- بعد از تمام تقسیم‌بندی همه فرزندان

- از قسمت اصلی خودش به اندازه باقی مانده حجم جدید (حجم اولیه + حجم اضافه شده از فرزندان) به

پدر

- $W_i$  قسمت باقی مانده (حجم = مضربی از  $1/n$ )

- ریشه:

- چون کل بر  $1/n$  بخش پذیر است

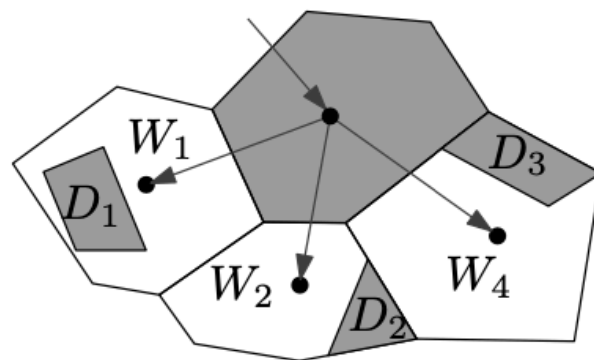
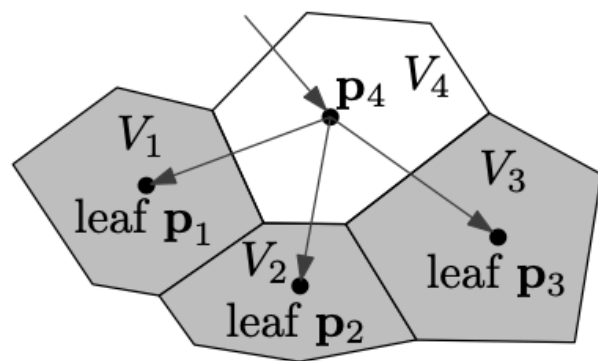
-

**Lemma.** For every  $d$  and every  $\gamma > 0$  there exists an integer  $n$  such that  $S^{d-1}$  can be subdivided into cells  $U_1, \dots, U_n$  with  $\mu(U_i) = \frac{1}{n}$  and  $\text{diam}(U_i) \leq \gamma$  for all  $i$ .

$$\text{diam}(U_i) \leq O(\gamma)$$

• قطر هر مجموعه  $O(\gamma)$

• حجم هر مجموعه  $1/n$



$$V'_4 = V_4 \cup D_1 \cup D_2 \cup D_3$$

## ادامه اثبات قضیه

**8.3.2 Theorem** (Feige and Schechtman [FS02]). *The integrality gap of the Goemans–Williamson semidefinite relaxation of MAXCUT satisfies  $\text{Gap} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} \approx 1.1382$ . In other words, for every  $\varepsilon > 0$  there exists a graph  $G$  with*

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Opt}} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} - \varepsilon.$$

- گسسته‌سازی برای  $\gamma$  و  $n$  مناسب
- از هر ناحیه یک راس

**8.3.2 Theorem** (Feige and Schechtman [FS02]). *The integrality gap of the Goemans–Williamson semidefinite relaxation of MAXCUT satisfies  $\text{Gap} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} \approx 1.1382$ . In other words, for every  $\varepsilon > 0$  there exists a graph  $G$  with*

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Opt}} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} - \varepsilon.$$

- گسسته‌سازی برای  $\gamma$  و  $n$  مناسب
- از هر ناحیه یک راس

$$V(G) := \{\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n\},$$

$$E = E(G) := \{\{\mathbf{v}_i, \mathbf{v}_j\} : \angle \mathbf{v}_i \mathbf{v}_j \in [\vartheta_{\text{GW}} - \delta, \vartheta_{\text{GW}} + \delta]\}$$



**8.3.2 Theorem** (Feige and Schechtman [FS02]). *The integrality gap of the Goemans–Williamson semidefinite relaxation of MAXCUT satisfies  $\text{Gap} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} \approx 1.1382$ . In other words, for every  $\varepsilon > 0$  there exists a graph  $G$  with*

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Opt}} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} - \varepsilon.$$

- گسسته‌سازی برای  $\gamma$  و  $n$  مناسب
- از هر ناحیه یک راس

$$V(G) := \{\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n\},$$

$$E = E(G) := \{\{\mathbf{v}_i, \mathbf{v}_j\} : \angle \mathbf{v}_i \mathbf{v}_j \in [\vartheta_{\text{GW}} - \delta, \vartheta_{\text{GW}} + \delta]\}$$

$$\frac{\text{SDP}(G)}{|E|} \geq \frac{1 - \cos \vartheta_{\text{GW}}}{2} - \varepsilon$$

**8.3.2 Theorem** (Feige and Schechtman [FS02]). *The integrality gap of the Goemans–Williamson semidefinite relaxation of MAXCUT satisfies  $\text{Gap} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} \approx 1.1382$ . In other words, for every  $\varepsilon > 0$  there exists a graph  $G$  with*

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Opt}} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} - \varepsilon.$$

- گسسته‌سازی برای  $\gamma$  و  $n$  مناسب
- از هر ناحیه یک راس

$$V(G) := \{\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n\},$$

$$E = E(G) := \{\{\mathbf{v}_i, \mathbf{v}_j\} : \angle \mathbf{v}_i \mathbf{v}_j \in [\vartheta_{\text{GW}} - \delta, \vartheta_{\text{GW}} + \delta]\}$$

$$\frac{\text{Opt}(G)}{|E|} \stackrel{?}{\leq} \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} + O(\delta) \qquad \frac{\text{SDP}(G)}{|E|} \geq \frac{1 - \cos \vartheta_{\text{GW}}}{2} - \varepsilon$$

## ادامه اثبات قضیه

**8.3.2 Theorem** (Feige and Schechtman [FS02]). *The integrality gap of the Goemans–Williamson semidefinite relaxation of MAXCUT satisfies  $\text{Gap} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} \approx 1.1382$ . In other words, for every  $\varepsilon > 0$  there exists a graph  $G$  with*

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Opt}} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} - \varepsilon.$$

- گسسته‌سازی برای  $\gamma$  و  $n$  مناسب
- از هر ناحیه یک راس

$$\begin{aligned} V(G) &:= \{\mathbf{v}_1, \dots, \mathbf{v}_n\}, \\ E &= E(G) := \{\{\mathbf{v}_i, \mathbf{v}_j\} : \angle \mathbf{v}_i \mathbf{v}_j \in [\vartheta_{\text{GW}} - \delta, \vartheta_{\text{GW}} + \delta]\} \end{aligned}$$


$$\frac{\text{Opt}(G)}{|E|} \stackrel{?}{\leq} \frac{\vartheta_{\text{GW}}}{\pi} + O(\delta) \quad \frac{\text{SDP}(G)}{|E|} \geq \frac{1 - \cos \vartheta_{\text{GW}}}{2} - \varepsilon$$

اگر به ازای هر  $\delta > 0$  داشته باشیم  $f \geq \frac{A - \delta}{B + \delta}$

به ازای هر  $\gamma > 0$ ، عدد  $\delta > 0$  هست که  $f \geq \frac{A}{B} - \gamma$



مجموعه بدها



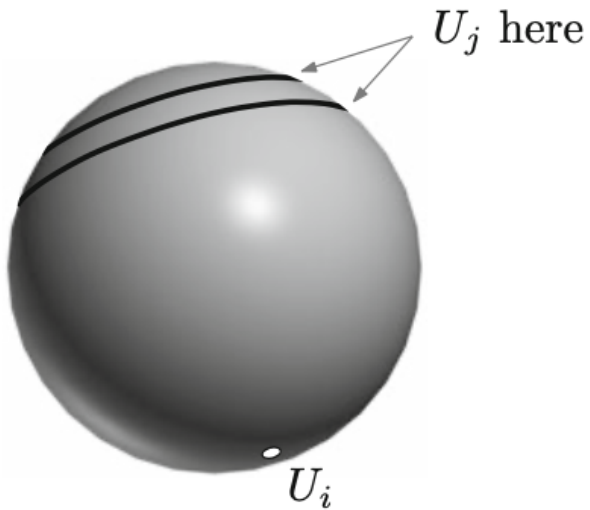
مجموعه بدھا

$U_i$ : ناحیه مربوط به  $v_i$

## مجموعه بدها

$U_i$ : ناحیه مربوط به  $v_i$

$\{U_i, U_j\}$  اگر  $U_i \times U_j$  هم شامل یال‌های  $E_c$  و شامل غیر یال‌های  $E_c$  شود.

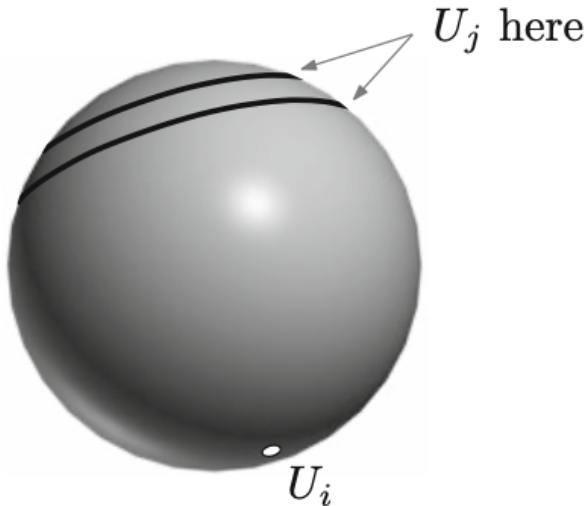


## مجموعه بدها

$U_i$ : ناحیه مربوط به  $v_i$

$\{U_i, U_j\}$  اگر  $U_i \times U_j$  هم شامل یال‌های  $E_c$  و شامل غیر یال‌های  $E_c$  شود.

می‌توان  $\gamma$  را کوچک کرد تا:  $|\mathcal{B}| \leq \beta n^2$






$$A_c \coloneqq \bigcup_{\mathbf{v}_i \in A} U_i.$$


$$A_c := \bigcup_{v_i \in A} U_i.$$

هر یال  $v_i$  و  $v_j$ ، به اندازه  $2/n^2$  به یال‌های گراف پیوسته اضافه می‌کند  
(به جز مجموعه‌های بد)

$$A_c := \bigcup_{v_i \in A} U_i.$$

هر یال  $v_i$  و  $v_j$ ، به اندازه  $2/n^2$  به یال‌های گراف پیوسته اضافه می‌کند  
(به جز مجموعه‌های بد)

$$\mu^2(\text{cut}(E_c, A_c)) \geq 2n^{-2}(|\text{cut}(E, A)| - |\mathcal{B}|)$$

$$A_c := \bigcup_{v_i \in A} U_i.$$

هر یال  $v_i$  و  $v_j$ ، به اندازه  $2/n^2$  به یال‌های گراف پیوسته اضافه می‌کند  
(به جز مجموعه‌های بد)

$$\begin{aligned} \mu^2(\text{cut}(E_c, A_c)) &\geq 2n^{-2}(|\text{cut}(E, A)| - |\mathcal{B}|) \\ &\geq 2n^{-2}|\text{cut}(E, A)| - 2\beta. \end{aligned}$$

$$A_c := \bigcup_{v_i \in A} U_i.$$

هر یال  $v_i$  و  $v_j$ ، به اندازه  $2/n^2$  به یال‌های گراف پیوسته اضافه می‌کند  
(به جز مجموعه‌های بد)

$$\begin{aligned} \mu^2(\text{cut}(E_c, A_c)) &\geq 2n^{-2}(|\text{cut}(E, A)| - |\mathcal{B}|) \\ &\geq 2n^{-2}|\text{cut}(E, A)| - 2\beta. \end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c) \leq 2n^{-2}|E| + 2\beta$$

$$A_c := \bigcup_{v_i \in A} U_i.$$

هر یال  $v_i$  و  $v_j$ ، به اندازه  $2/n^2$  به یال‌های گراف پیوسته اضافه می‌کند  
(به جز مجموعه‌های بد)

$$\begin{aligned} \mu^2(\text{cut}(E_c, A_c)) &\geq 2n^{-2}(|\text{cut}(E, A)| - |\mathcal{B}|) \\ &\geq 2n^{-2}|\text{cut}(E, A)| - 2\beta. \end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c) \leq 2n^{-2}|E| + 2\beta$$

$$\frac{2n^{-2}|\text{cut}(E, A)|}{2n^{-2}|E|}$$

$$A_c := \bigcup_{v_i \in A} U_i.$$

هر یال  $v_i$  و  $v_j$ ، به اندازه  $2/n^2$  به یال‌های گراف پیوسته اضافه می‌کند  
(به جز مجموعه‌های بد)

$$\begin{aligned} \mu^2(\text{cut}(E_c, A_c)) &\geq 2n^{-2}(|\text{cut}(E, A)| - |\mathcal{B}|) \\ &\geq 2n^{-2}|\text{cut}(E, A)| - 2\beta. \end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c) \leq 2n^{-2}|E| + 2\beta$$

$$\frac{2n^{-2}|\text{cut}(E, A)|}{2n^{-2}|E|} \leq \frac{\mu^2(E_c) - 2\beta}{\mu^2(\text{cut}(E_c, A_c)) + 2\beta}$$

$$A_c := \bigcup_{v_i \in A} U_i.$$

هر یال  $v_i$  و  $v_j$ ، به اندازه  $2/n^2$  به یال‌های گراف پیوسته اضافه می‌کند  
(به جز مجموعه‌های بد)

$$\begin{aligned} \mu^2(\text{cut}(E_c, A_c)) &\geq 2n^{-2}(|\text{cut}(E, A)| - |\mathcal{B}|) \\ &\geq 2n^{-2}|\text{cut}(E, A)| - 2\beta. \end{aligned}$$

$$\mu^2(E_c) \leq 2n^{-2}|E| + 2\beta$$

$$\frac{2n^{-2}|\text{cut}(E, A)|}{2n^{-2}|E|} \leq \frac{\mu^2(E_c) - 2\beta}{\mu^2(\text{cut}(E_c, A_c)) + 2\beta} \leq \frac{\mu^2(\text{cut}(E_c, A_c))}{\mu^2(E_c)} + \delta.$$



**8.3.2 Theorem** (Feige and Schechtman [FS02]). *The integrality gap of the Goemans–Williamson semidefinite relaxation of MAXCUT satisfies  $\text{Gap} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} \approx 1.1382$ . In other words, for every  $\varepsilon > 0$  there exists a graph  $G$  with*

$$\frac{\text{SDP}}{\text{Opt}} \geq \frac{1}{\alpha_{\text{GW}}} - \varepsilon.$$



زیرفصل ۲:

کران پایین  $\alpha_{GW}$  برای الگوریتم GW







## زیرفصل ۳: حدس یکتایی بازی





پایان