

Teoria de Ramsey em grafos aleatórios: cliques e ciclos

Trabalho conjunto com A. Liebenau, W. Mendonça e J. Skokan

Grafos Ramsey

$G \rightarrow F$ se em toda coloração das arestas de G com
vermelho ou azul podemos encontrar F monocromático

Grafos Ramsey

$G \rightarrow F$ se em toda coloração das arestas de G com vermelho ou azul podemos encontrar F monocromático

Exemplos: $K_5 \rightarrow K_3$ e $K_6 \rightarrow K_3$

Grafos Ramsey

$G \rightarrow F$ se em toda coloração das arestas de G com vermelho ou azul podemos encontrar F monocromático

Exemplos: $K_5 \rightarrow K_3$ e $K_6 \rightarrow K_3$

Teorema de Ramsey: Para todo F existe G tal que $G \rightarrow F$

Grafos Ramsey

$G \rightarrow F$ se em toda coloração das arestas de G com vermelho ou azul podemos encontrar F monocromático

Exemplos: $K_5 \rightarrow K_3$ e $K_6 \rightarrow K_3$

Teorema de Ramsey: Para todo F existe G tal que $G \rightarrow F$

Pergunta natural: Quando $G(n, p) \rightarrow F$?

Rödl — Ruciński (90's)

Para quase todo F , o threshold para $G(n, p) \rightarrow F$ é da ordem de $n^{-1/m_2(F)}$, onde

$$m_2(F) := \max \left\{ \frac{e(H)-1}{v(H)-2} : H \subseteq F \right\}.$$

Rödl — Ruciński (90's)

Para quase todo F , o threshold para $G(n,p) \rightarrow F$ é da ordem de $n^{-1/m_2(F)}$, onde

$$m_2(F) := \max \left\{ \frac{e(H)-1}{v(H)-2} : H \subseteq F \right\}.$$

Intuição : $G(n,p) \rightarrow F$ se cn^2p arestas estão em uma cópia de F

Rödl — Ruciński (90's)

Para quase todo F , o threshold para $G(n,p) \rightarrow F$ é da ordem de $n^{-1/m_2(F)}$, onde

$$m_2(F) := \max \left\{ \frac{e(H)-1}{v(H)-2} : H \subseteq F \right\}.$$

Intuição : $G(n,p) \rightarrow F$ se cn^2p arestas estão em uma cópia de F

$$\Rightarrow n^{v(H)} p^{e(H)} \gg n^2 p \text{ para todo } H \subseteq F$$

Rödl - Ruciński (90's)

Para quase todo F , o threshold para $G(n,p) \rightarrow F$ é da ordem de $n^{-1/m_2(F)}$, onde

$$m_2(F) := \max \left\{ \frac{e(H)-1}{v(H)-2} : H \subseteq F \right\}.$$

Intuição : $G(n,p) \rightarrow F$ se cn^2p arestas estão em uma cópia de F

$$\Rightarrow p \gg n^{-\frac{e(H)-1}{v(H)-2}} \text{ para todo } H \subseteq F$$

Ramsey Assimétrico

$G \rightarrow (F, H)$ se em toda coloração das arestas de G com vermelho ou azul podemos encontrar F ou H .

Ramsey Assimétrico

$G \rightarrow (F, H)$ se em toda coloração das arestas de G com vermelho ou azul podemos encontrar F ou H .

Pergunta natural: Quando $G(n, p) \rightarrow (F, H)$?

Ramsey Assimétrico

$G \rightarrow (F, H)$ se em toda coloração das arestas de G com vermelho ou azul podemos encontrar F ou H .

Pergunta natural: Quando $G(n, p) \rightarrow (F, H)$?

Conjectura (Kohayakawa - Kreuter '97):

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \mathbb{P} \left(G(n, p) \rightarrow (F, H) \right) = \begin{cases} 0 & \text{se } p \leq c n^{-\frac{1}{m_2(F, H)}} \quad (0\text{-statement}) \\ 1 & \text{se } p \geq C n^{-\frac{1}{m_2(F, H)}} \quad (1\text{-statement}) \end{cases}$$

Resultados:

(Kohayakawa-Kreuter '97) 0 e 1 - statement para (C_e, C_k)

(Marciniiszyn, Skokan, Spöhel, Steger '09) 0 - statement para (K_e, K_p) +
1 - statement para grafos estritamente 2-balanceados

(Kohayakawa, Schacht, Spöhel '14) 1 - statement quando F é estritamente balanceado com respeito a $m_2(\cdot, H)$

(Gugelmann, Nenadov, Person, Škoric, Steger, Thomas '17) Algumas condições que implicam o 0 - statement + 1 - statement se $p \geq n^{\frac{1}{m_2(F, H)}} \log n$

(Mousset, Nenadov, Samotij '20) 1 - statement para todos os pares

Resultados:

(Kohayakawa-Kreuter '97) 0-statement para (C_e, C_k)

(Marciniiszyn, Skokan, Spöhel, Steger '09) 0-statement para (K_e, K_p)

(Gugelmann, Nenadov, Person, Škoric, Steger, Thomas '17) Algumas condições que implicam o 0-statement

Teorema (Liebenau, M., Mendonça, Skokan '21+)

Se $p \leq c n^{\frac{-1}{m_2(K_r, C_d)}}$, então

$$\lim_{n \rightarrow \infty} P(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_d)) = 0$$

Teorema (Liebenau, M., Mendonça, Skokan '21+)

Se $p \leq c n^{-\frac{1}{m_2(K_r, C_\ell)}}$, então

$$\lim_{n \rightarrow \infty} P(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) = 0$$

Principal ferramenta: caracterização estrutural de grafos
Ramsey + aplicação do Algoritmo de
Kohayakawa - Kreuter.

Intuição para encontrar o threshold $n^{\frac{-1}{m_2(K_r, C_d)}}$


Se $G(n, p) \rightarrow (K_r, C_d)$, então existe $G \subseteq G(n, p)$
tal que

$$\begin{cases} G \rightarrow (K_r, C_d) \\ G \setminus \{e\} \not\rightarrow (K_r, C_d) \quad \forall e \in G \end{cases}$$

Intuição para encontrar o threshold $n^{\frac{-1}{m_2(K_r, C_e)}}$

Se $G(n, p) \rightarrow (K_r, C_e)$, então existe $G \subseteq G(n, p)$
tal que


$$\begin{cases} G \rightarrow (K_r, C_e) \\ G \setminus \{e\} \not\rightarrow (K_r, C_e) \quad \forall e \in G \end{cases}$$

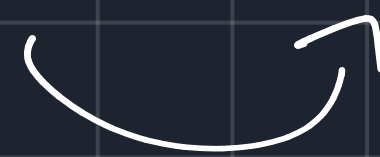
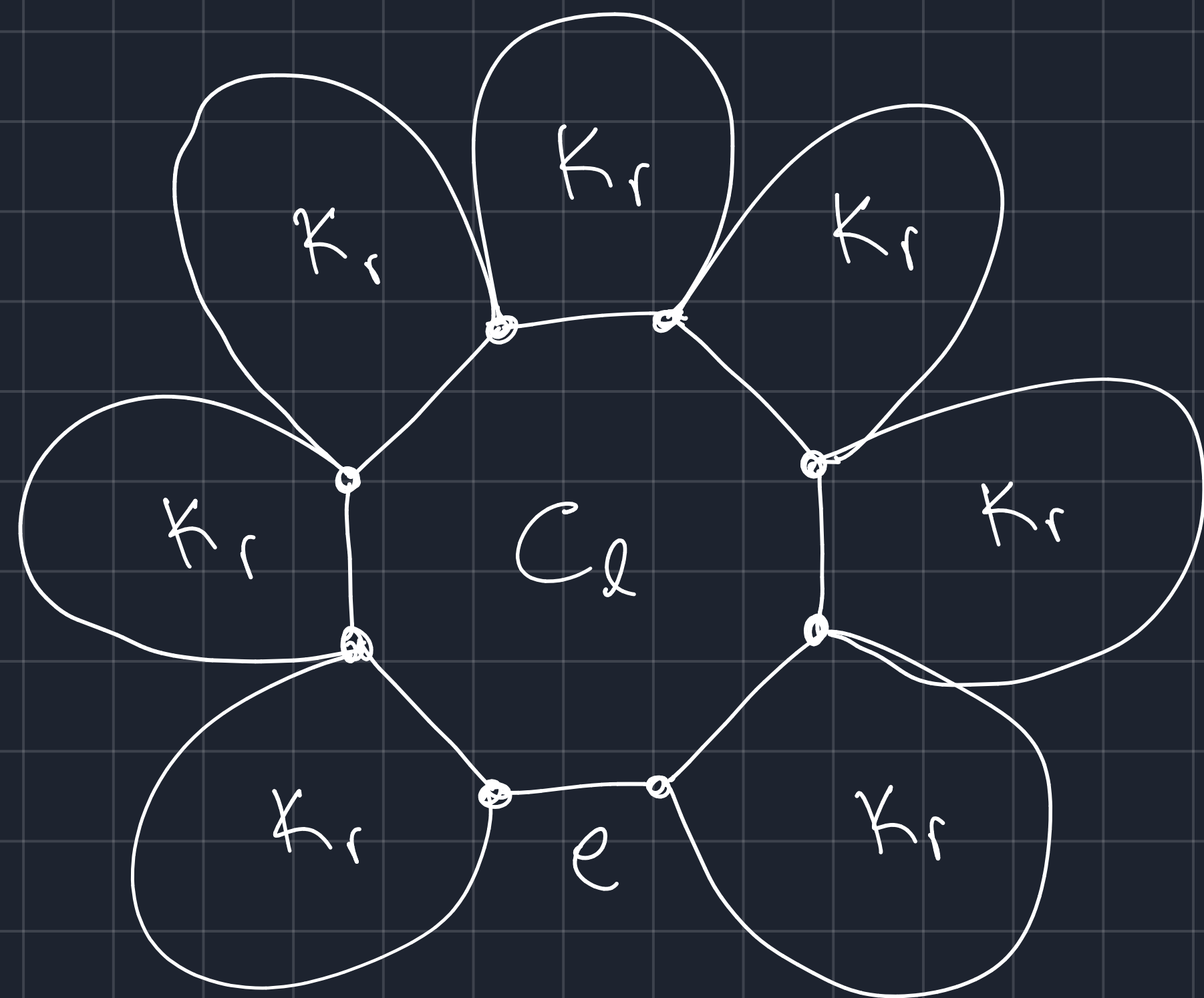
\Rightarrow Para toda $e \in G$, temos  $C_2 \cup K_1$

Intuição para encontrar o threshold $n^{\frac{-1}{m_2(K_r, C_e)}}$

Se $G(n, p) \rightarrow (K_r, C_e)$, então existe $G \subseteq G(n, p)$
tal que

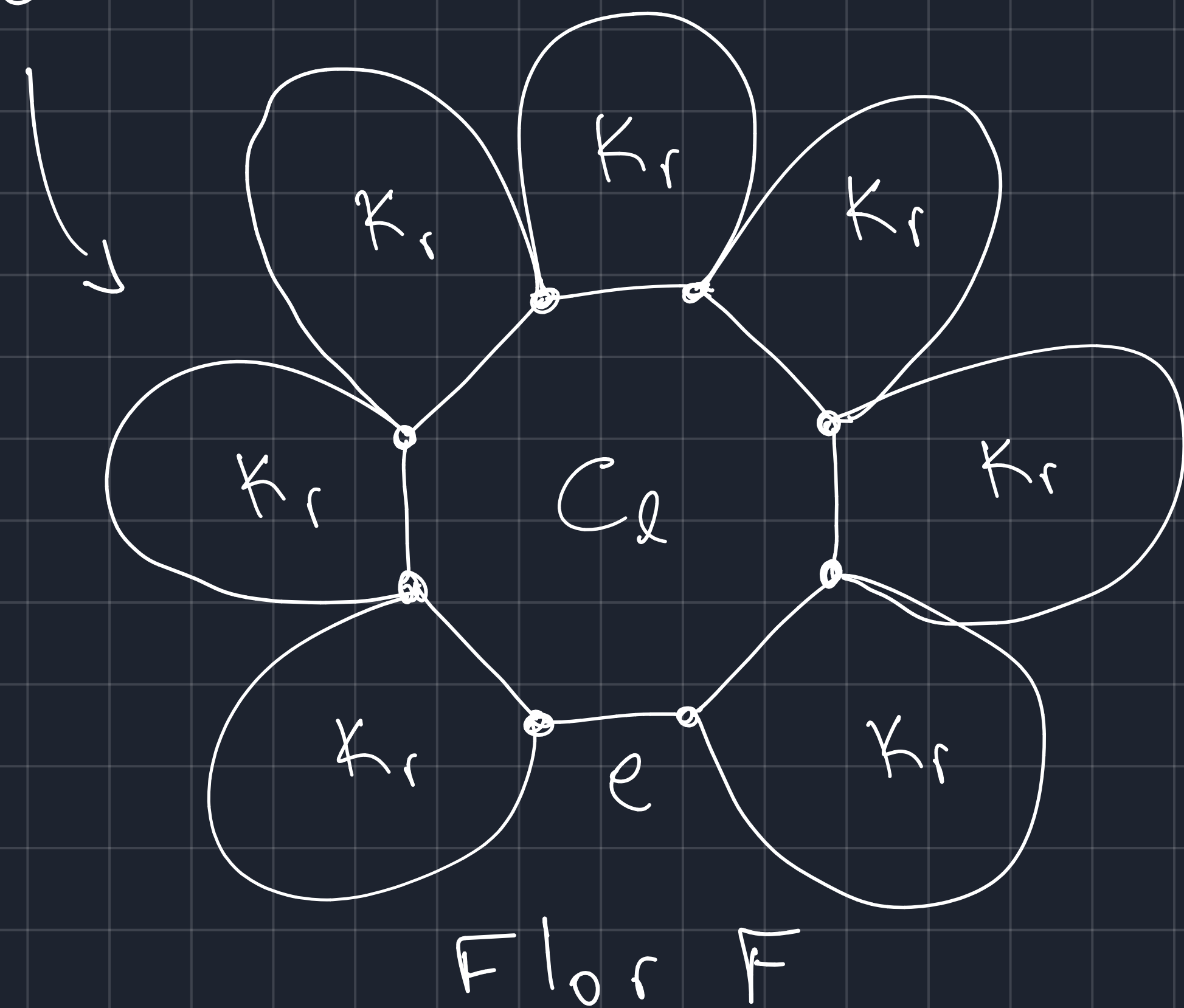
$$\begin{cases} G \rightarrow (K_r, C_e) \\ G \setminus \{e\} \not\rightarrow (K_r, C_e) \quad \forall e \in G \end{cases}$$

\Rightarrow Para toda $e \in G$, temos 



Intuição para encontrar o threshold $n^{\frac{-1}{m_2(K_r, C_e)}}$

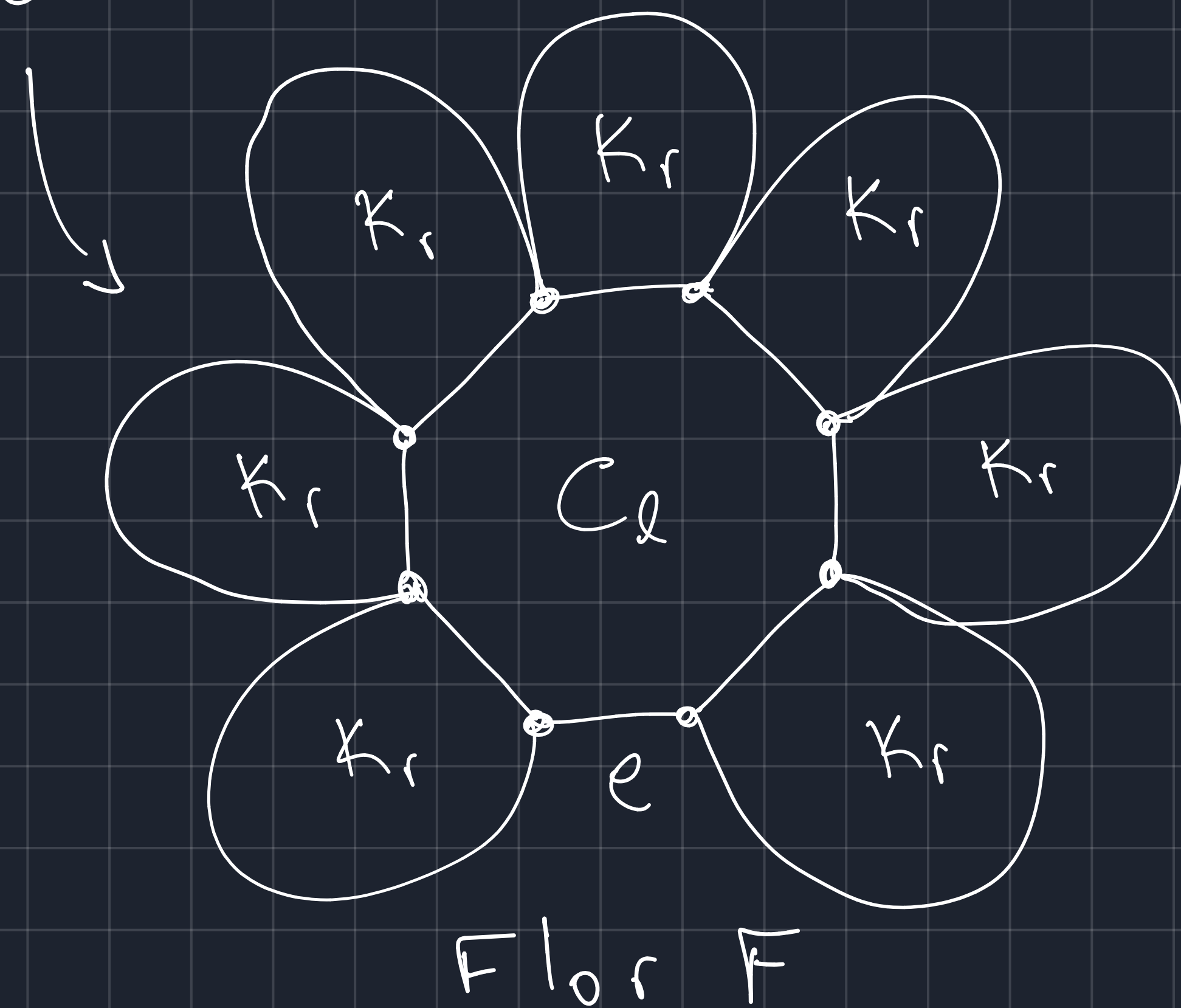
A maioria das arestas $e \in G(n, p)$ deve estar contida em uma estrutura desse tipo



Intuição para encontrar o threshold $n^{\frac{-1}{m_2(K_r, C_e)}}$

A maioria das arestas $e \in G(n, p)$ deve estar contida em uma estrutura desse tipo

$X_F = \#$ cópias de F em $G(n, p)$

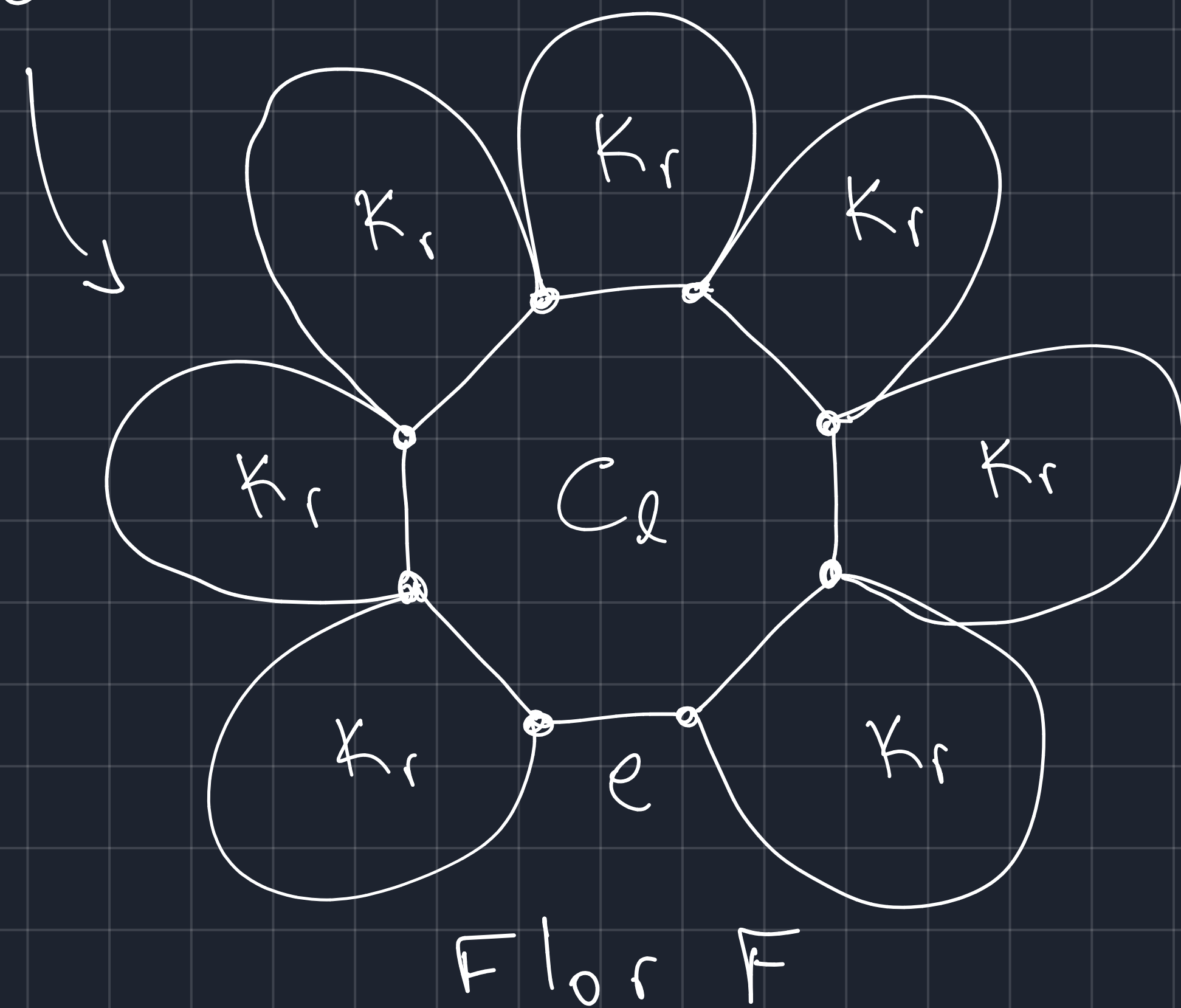


Intuição para encontrar o threshold $n^{\frac{-1}{m_2(K_r, C_\ell)}}$

A maioria das arestas $e \in G(n, p)$ deve estar contida em uma estrutura desse tipo

$X_F = \#$ cópias de F em $G(n, p)$

$$\mathbb{E}(X_F) \geq cn^2p$$



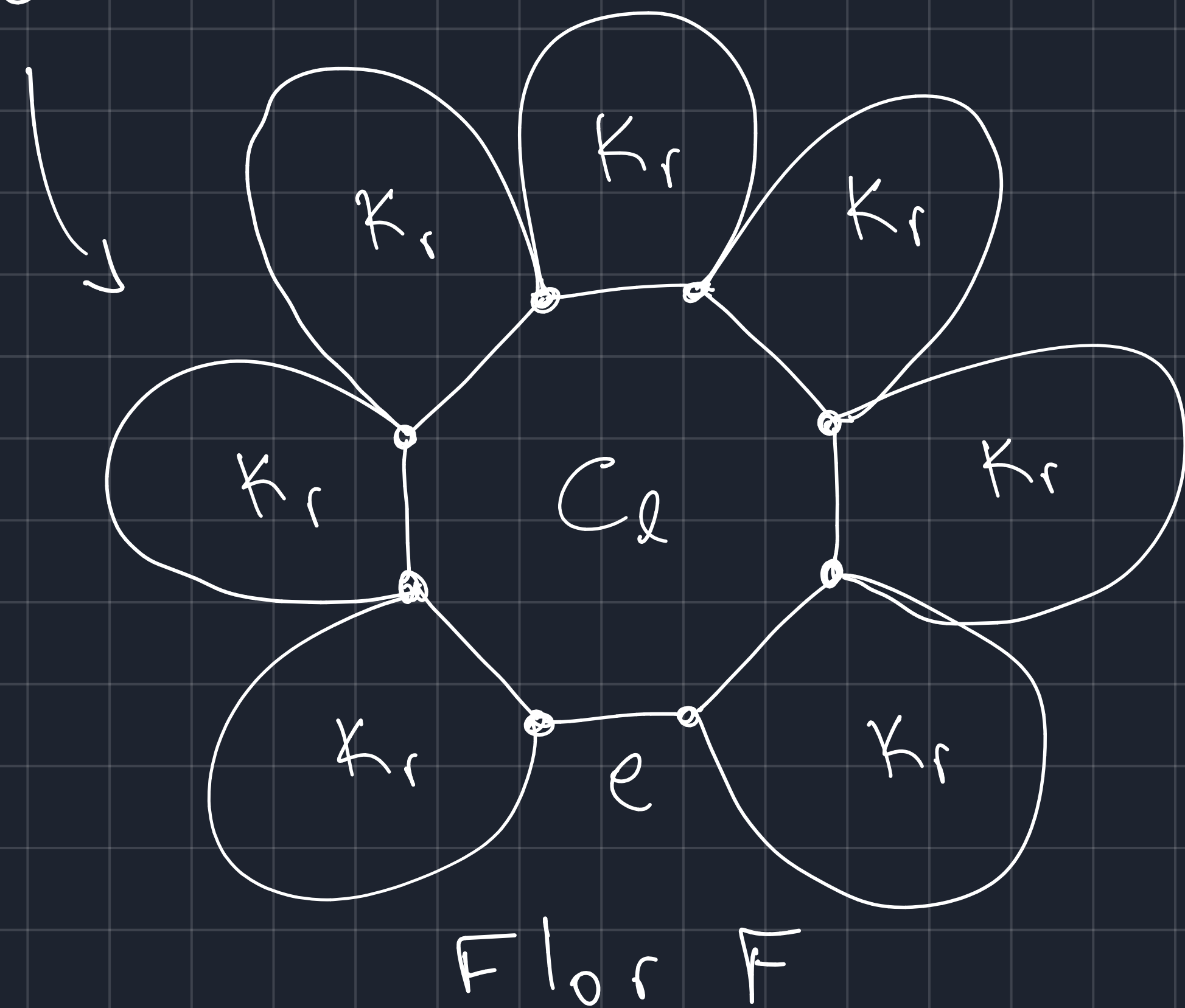
Intuição para encontrar o threshold $n^{\frac{-1}{m_2(K_r, C_\ell)}}$

A maioria das arestas $e \in G(n, p)$ deve estar contida em uma estrutura desse tipo

$X_F = \#$ cópias de F em $G(n, p)$

$$E(X_F) \geq cn^2 p \iff$$

$$n^{\binom{r-1}{2} + 1} p^{\binom{r}{2} \cdot (l-1) + 1} \geq cn^2 p$$



Intuição para encontrar o threshold $n^{\frac{-1}{m_2(K_r, C_\ell)}}$

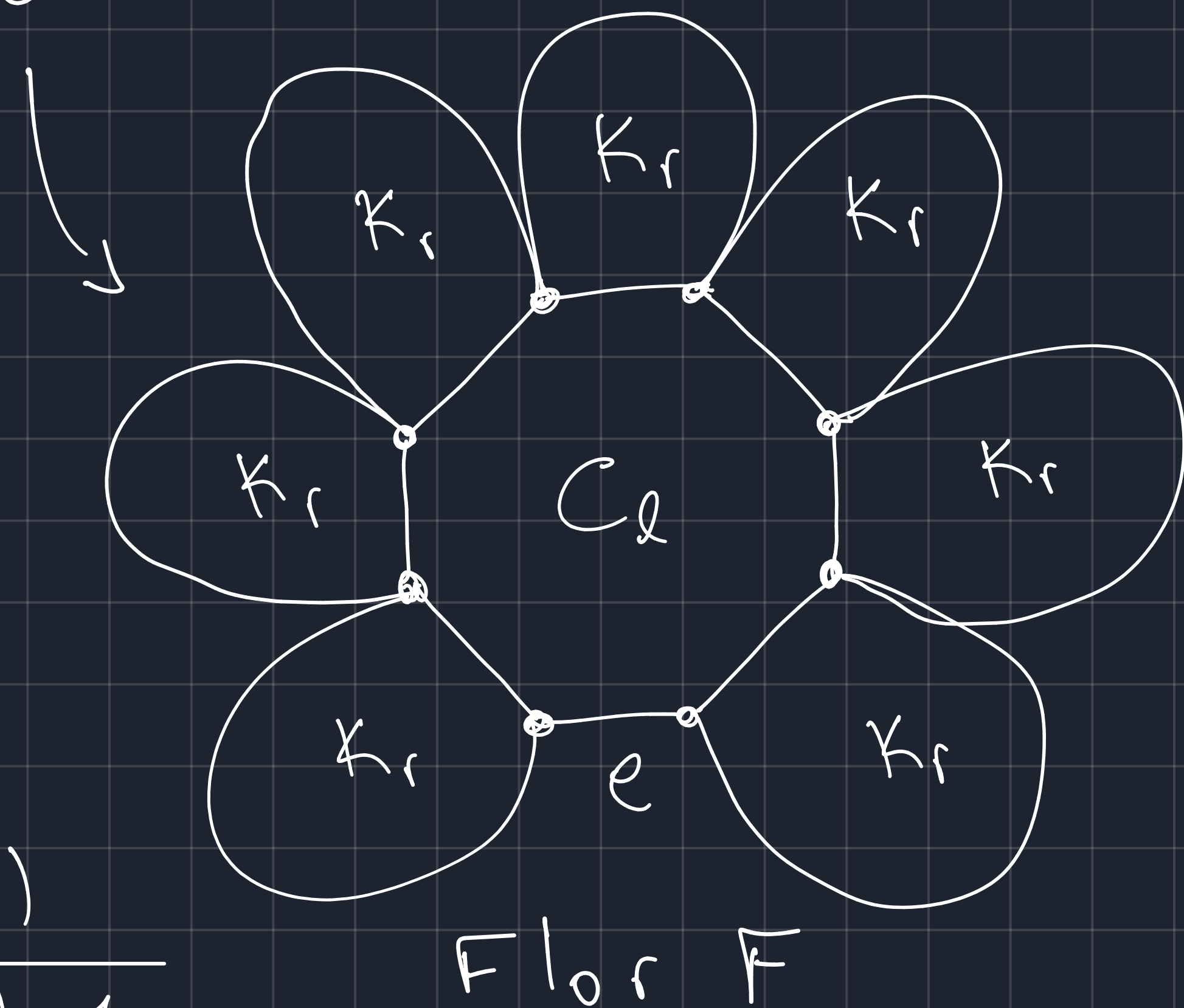
A maioria das arestas $e \in G(n, p)$ deve estar contida em uma estrutura desse tipo

$X_F = \#$ cópias de F em $G(n, p)$

$$E(X_F) \geq cn^2 p \iff$$

$$n^{(r-1)(\ell-1)+1} p^{\binom{r}{2} \cdot (\ell-1) + 1} \geq cn^2 p$$

$$\implies p \geq cn^{\frac{-1}{m_2(K_r, C_\ell)}}, \quad m_2(K_r, C_\ell) := \frac{\binom{r}{2}(\ell-1)}{(r-1)(\ell-1)-1}$$



Ideia da prova:

Defina

$$\lambda(G) := v(G) - \frac{e(G)}{m_2(K_r, C_\ell)} \quad \text{e} \quad \mathcal{P}_n := \{G \circ G \rightarrow (K_r, C_\ell), v(G) = n\}$$

Ideia da prova:

Defina

$$\lambda(G) := v(G) - \frac{e(G)}{m_2(K_r, C_\ell)} \quad \text{e} \quad \mathfrak{R}_n := \{G : G \rightarrow (K_r, C_\ell), v(G) = n\}$$

$$\mathbb{P}(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) = \mathbb{P}(G(n, p) \in \mathfrak{R}_n)$$

Ideia da prova:

Defina

$$\lambda(G) := v(G) - \frac{e(G)}{m_2(K_r, C_\ell)} \quad \text{e} \quad \mathfrak{R}_n := \{G : G \rightarrow (K_r, C_\ell), v(G) = n\}$$

$$\mathbb{P}(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) = \mathbb{P}(G(n, p) \in \mathfrak{R}_n) \leq \sum_{G \in \mathfrak{R}_n} \mathbb{P}(G \subseteq G(n, p))$$

Ideia da prova:

Defina

$$\lambda(G) := v(G) - \frac{e(G)}{m_2(K_r, C_\ell)} \quad \text{e} \quad \mathfrak{R}_n := \{G : G \rightarrow (K_r, C_\ell), v(G) = n\}$$

$$\mathbb{P}(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) = \mathbb{P}(G(n, p) \in \mathfrak{R}_n) \leq \sum_{G \in \mathfrak{R}_n} \mathbb{P}(G \subseteq G(n, p))$$

muito grande!

Ideia da prova:

Defina

$$\lambda(G) := v(G) - \frac{e(G)}{m_2(K_r, C_\ell)} \quad \text{e} \quad \mathcal{P}_n := \{G \circ G \rightarrow (K_r, C_\ell), v(G) = n\}$$

Como 'contornar' a cota da união?

Ideia da prova:

Defina

$$\lambda(G) := v(G) - \frac{e(G)}{m_2(K_r, C_\ell)} \quad \text{e} \quad \mathcal{R}_n := \{G \circ G \rightarrow (K_r, C_\ell), v(G) = n\}$$

Como 'contornar' a cota da união?

Encontramos uma família \mathcal{F} de grafos e uma função $f: \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{F}$
tal que

Ideia da prova:

Defina

$$\lambda(G) := v(G) - \frac{e(G)}{m_2(K_r, C_\ell)} \quad \text{e} \quad \mathcal{R}_n := \{G \circ G \rightarrow (K_r, C_\ell), v(G) = n\}$$

Como 'contornar' a cota da união?

Encontramos uma família \mathcal{F} de grafos e uma função $f: \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{F}$ tal que

① $|\mathcal{F}|$ é pequeno

Ideia da prova:

Defina

$$\lambda(G) := v(G) - \frac{e(G)}{m_2(K_r, C_\ell)} \quad \text{e} \quad \mathcal{R}_n := \{G \circ G \rightarrow (K_r, C_\ell), v(G) = n\}$$

Como 'contornar' a cota da união?

Encontramos uma família \mathcal{F} de grafos e uma função $f: \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{F}$ tal que

① $|\mathcal{F}|$ é pequeno

② $f(G) \subseteq G$

Ideia da prova:

Defina

$$\lambda(G) := v(G) - \frac{e(G)}{m_2(K_r, C_\ell)} \quad \text{e} \quad \mathcal{R}_n := \{G : G \rightarrow (K_r, C_\ell), v(G) = n\}$$

Como 'contornar' a cota da união?

Encontramos uma família $\tilde{\mathcal{F}}$ de grafos e uma função $f : \mathcal{R}_n \rightarrow \tilde{\mathcal{F}}$ tal que

- ① $|\tilde{\mathcal{F}}|$ é pequeno
- ② $f(G) \subseteq G$
- ③ $F \in \tilde{\mathcal{F}} \Rightarrow$ ou F é pequeno e denso
ou F é muito grande e estruturado

$$\lambda(G) := v(G) - \frac{e(G)}{m_2(K_r, C_\ell)}$$

$$\mathcal{P}_n := \{G \circ G \rightarrow (K_r, C_\ell), v(G) = n\}$$

$$\lambda(G) := v(G) - \frac{e(G)}{m_2(K_r, C_\ell)} \quad \text{e} \quad \mathcal{R}_n := \{G \circ G \rightarrow (K_r, C_\ell), v(G) = n\}$$

$$\mathcal{F}_1(\epsilon) := \{G \circ \lambda(G) \leq -\epsilon\}$$

$$\mathcal{F}_2(M, n) := \{G \circ \lambda(G) \leq M \text{ e } e(G) \geq \log n\}$$

$$\lambda(G) := v(G) - \frac{e(G)}{m_2(K_r, C_\ell)} \quad \text{e} \quad \mathcal{R}_n := \{G \circ G \rightarrow (K_r, C_\ell), v(G) = n\}$$

$$\mathcal{F}_1(\epsilon) := \{G \circ \lambda(G) \leq -\epsilon\}$$

$$\mathcal{F}_2(M, n) := \{G \circ \lambda(G) \leq M \text{ e } e(G) \geq \log n\}$$

Teorema (Liebenau, M., Mendonça, Skokan '21+) $r, \ell \geq 4$

Existem $\epsilon, M > 0$ tais que o seguinte vale: para todo $n \in \mathbb{N}$

existe $f \circ \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{F}_1(\epsilon) \cup \mathcal{F}_2(M, n)$ tal que

$$\triangleright f(G) \subseteq G \quad \triangleright |f(\mathcal{R}_n)| \leq (\log n)^M$$

Prova do 0-statement:

$$\lambda(G) = v(G) - \frac{e(G)}{m_2}$$

$$\gamma_1(\varepsilon) = \{G : \lambda(G) \leq -\varepsilon\}$$

$$\gamma_2(M, n) = \left\{ G : \begin{array}{l} \lambda(G) \leq M, \\ e(G) > \log n \end{array} \right\}$$

$f : \mathcal{R}_n \rightarrow \gamma_1 \cup \gamma_2$ tal que

$$\triangleright f(G) \subseteq G$$

$$\triangleright |f(\mathcal{R}_n)| \leq (\log n)^M$$

Prova do 0-statement:

$$\lambda(G) = v(G) - \frac{e(G)}{m_2}$$

$$\mathcal{F}_1(\varepsilon) = \{G : \lambda(G) \leq -\varepsilon\}$$

$$\mathcal{F}_2(M, n) = \left\{ G : \begin{array}{l} \lambda(G) \leq M, \\ e(G) > \log n \end{array} \right\}$$

$f \circ \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{F}_1 \cup \mathcal{F}_2$ tal que

$$\triangleright f(G) \subseteq G$$

$$\triangleright |f(\mathcal{R}_n)| \leq (\log n)^M$$

Seja $\tilde{\mathcal{F}}_1 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{F}_1$ e $\tilde{\mathcal{F}}_2 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{F}_2$

Prova do 0-statement:

$$\lambda(G) = v(G) - \frac{e(G)}{m_2}$$

$$\mathcal{I}_1(\varepsilon) = \{G : \lambda(G) \leq -\varepsilon\}$$

$$\mathcal{I}_2(M, n) = \left\{ G : \begin{array}{l} \lambda(G) \leq M, \\ e(G) > \log n \end{array} \right\}$$

$f \circ \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{I}_1 \cup \mathcal{I}_2$ tal que

$$\triangleright f(G) \subseteq G$$

$$\triangleright |f(\mathcal{R}_n)| \leq (\log n)^M$$

Seja $\tilde{\mathcal{I}}_1 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_1$ e $\tilde{\mathcal{I}}_2 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_2$

$$\mathbb{P}(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) \leq \mathbb{P}\left(\bigcup_{F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \cup \tilde{\mathcal{I}}_2} \{F \subseteq G(n, p)\}\right)$$

Prova do 0-statement:

$$\lambda(G) = v(G) - \frac{e(G)}{m_2}$$

$$\mathcal{I}_1(\varepsilon) = \{G : \lambda(G) \leq -\varepsilon\}$$

$$\mathcal{I}_2(M, n) = \left\{ G : \begin{array}{l} \lambda(G) \leq M, \\ e(G) > \log n \end{array} \right\}$$

$f \circ \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{I}_1 \cup \mathcal{I}_2$ tal que

$$\triangleright f(G) \subseteq G$$

$$\triangleright |f(\mathcal{R}_n)| \leq (\log n)^M$$

Seja $\tilde{\mathcal{I}}_1 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_1$ e $\tilde{\mathcal{I}}_2 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_2$

$$\mathbb{P}(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) \leq \mathbb{P}\left(\bigcup_{F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \cup \tilde{\mathcal{I}}_2} \{F \subseteq G(n, p)\}\right)$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_1$$

Prova do 0-statement:

$$\lambda(G) = v(G) - \frac{e(G)}{m_2}$$

$$\mathcal{I}_1(\varepsilon) = \{G : \lambda(G) \leq -\varepsilon\}$$

$$\mathcal{I}_2(M, n) = \left\{ G : \begin{array}{l} \lambda(G) \leq M, \\ e(G) > \log n \end{array} \right\}$$

$f \circ \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{I}_1 \cup \mathcal{I}_2$ tal que

$$\triangleright f(G) \subseteq G$$

$$\triangleright |f(\mathcal{R}_n)| \leq (\log n)^M$$

Seja $\tilde{\mathcal{I}}_1 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_1$ e $\tilde{\mathcal{I}}_2 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_2$

$$\mathbb{P}(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) \leq \mathbb{P}\left(\bigcup_{F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \cup \tilde{\mathcal{I}}_2} \{F \subseteq G(n, p)\}\right)$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_1$$

$$\mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) \leq n^{v(F)} p^{e(F)}$$

Prova do 0-statement:

$$\lambda(G) = v(G) - \frac{e(G)}{m_2}$$

$$\mathcal{I}_1(\varepsilon) = \{G : \lambda(G) \leq -\varepsilon\}$$

$$\mathcal{I}_2(M, n) = \left\{ G : \begin{array}{l} \lambda(G) \leq M, \\ e(G) > \log n \end{array} \right\}$$

$f \circ \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{I}_1 \cup \mathcal{I}_2$ tal que

$$\triangleright f(G) \subseteq G$$

$$\triangleright |f(\mathcal{R}_n)| \leq (\log n)^M$$

Seja $\tilde{\mathcal{I}}_1 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_1$ e $\tilde{\mathcal{I}}_2 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_2$

$$\mathbb{P}(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) \leq \mathbb{P}\left(\bigcup_{F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \cup \tilde{\mathcal{I}}_2} \{F \subseteq G(n, p)\}\right)$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_1$$

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) &\leq n^{\frac{v(F)}{n}} p^{e(F)} \\ &\leq n^{\lambda(F)} \end{aligned}$$

Prova do 0-statement:

$$\lambda(G) = v(G) - \frac{e(G)}{m_2}$$

$$\mathcal{I}_1(\varepsilon) = \{G : \lambda(G) \leq -\varepsilon\}$$

$$\mathcal{I}_2(M, n) = \left\{ G : \begin{array}{l} \lambda(G) \leq M, \\ e(G) > \log n \end{array} \right\}$$

$f \circ \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{I}_1 \cup \mathcal{I}_2$ tal que

$$\triangleright f(G) \subseteq G$$

$$\triangleright |f(\mathcal{R}_n)| \leq (\log n)^M$$

Seja $\tilde{\mathcal{I}}_1 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_1$ e $\tilde{\mathcal{I}}_2 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_2$

$$\mathbb{P}(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) \leq \mathbb{P}\left(\bigcup_{F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \cup \tilde{\mathcal{I}}_2} \{F \subseteq G(n, p)\}\right)$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \Rightarrow \mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) \leq n^{-\varepsilon}$$

Prova do 0-statement:

$$\lambda(G) = v(G) - \frac{e(G)}{m_2}$$

$$\mathcal{I}_1(\varepsilon) = \{G : \lambda(G) \leq -\varepsilon\}$$

$$\mathcal{I}_2(M, n) = \left\{ G : \begin{array}{l} \lambda(G) \leq M, \\ e(G) > \log n \end{array} \right\}$$

$f \circ \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{I}_1 \cup \mathcal{I}_2$ tal que

$$\triangleright f(G) \subseteq G$$

$$\triangleright |f(\mathcal{R}_n)| \leq (\log n)^M$$

Seja $\tilde{\mathcal{I}}_1 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_1$ e $\tilde{\mathcal{I}}_2 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_2$

$$\mathbb{P}(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) \leq \mathbb{P}\left(\bigcup_{F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \cup \tilde{\mathcal{I}}_2} \{F \subseteq G(n, p)\}\right)$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \Rightarrow \mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) \leq n^{-\varepsilon}$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_2$$

Prova do 0-statement:

$$\lambda(G) = v(G) - \frac{e(G)}{m_2}$$

$$\mathcal{I}_1(\varepsilon) = \{G : \lambda(G) \leq -\varepsilon\}$$

$$\mathcal{I}_2(M, n) = \left\{ G : \begin{array}{l} \lambda(G) \leq M, \\ e(G) > \log n \end{array} \right\}$$

$f \circ \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{I}_1 \cup \mathcal{I}_2$ tal que

$$\triangleright f(G) \subseteq G$$

$$\triangleright |f(\mathcal{R}_n)| \leq (\log n)^M$$

Seja $\tilde{\mathcal{I}}_1 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_1$ e $\tilde{\mathcal{I}}_2 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_2$

$$\mathbb{P}(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) \leq \mathbb{P}\left(\bigcup_{F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \cup \tilde{\mathcal{I}}_2} \{F \subseteq G(n, p)\}\right)$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \Rightarrow \mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) \leq n^{-\varepsilon}$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_2$$

$$\mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) \leq n^{v(F)} p^{e(F)}$$

Prova do 0-statement:

$$\lambda(G) = v(G) - \frac{e(G)}{m_2}$$

$$\mathcal{I}_1(\varepsilon) = \{G : \lambda(G) \leq -\varepsilon\}$$

$$\mathcal{I}_2(M, n) = \left\{ G : \begin{array}{l} \lambda(G) \leq M, \\ e(G) > \log n \end{array} \right\}$$

$f \circ \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{I}_1 \cup \mathcal{I}_2$ tal que

$$\triangleright f(G) \subseteq G$$

$$\triangleright |f(\mathcal{R}_n)| \leq (\log n)^M$$

Seja $\tilde{\mathcal{I}}_1 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_1$ e $\tilde{\mathcal{I}}_2 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_2$

$$\mathbb{P}(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) \leq \mathbb{P}\left(\bigcup_{F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \cup \tilde{\mathcal{I}}_2} \{F \subseteq G(n, p)\}\right)$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \Rightarrow \mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) \leq n^{-\varepsilon}$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_2$$

$$\mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) \leq n^{v(F)} p^{e(F)}$$

$$p = 2^{-2M} n^{-\frac{1}{m_2}}$$

Prova do 0-statement:

$$\lambda(G) = v(G) - \frac{e(G)}{m_2}$$

$$\mathcal{I}_1(\varepsilon) = \{G : \lambda(G) \leq -\varepsilon\}$$

$$\mathcal{I}_2(M, n) = \left\{ G : \begin{array}{l} \lambda(G) \leq M, \\ e(G) > \log n \end{array} \right\}$$

$f \circ \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{I}_1 \cup \mathcal{I}_2$ tal que

$$\triangleright f(G) \subseteq G$$

$$\triangleright |f(\mathcal{R}_n)| \leq (\log n)^M$$

Seja $\tilde{\mathcal{I}}_1 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_1$ e $\tilde{\mathcal{I}}_2 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_2$

$$\mathbb{P}(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) \leq \mathbb{P}\left(\bigcup_{F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \cup \tilde{\mathcal{I}}_2} \{F \subseteq G(n, p)\}\right)$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \Rightarrow \mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) \leq n^{-\varepsilon}$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_2$$

$$\mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) \leq n^{v(F)} p^{e(F)} \leq 2^{-2M e(F)} n^{\lambda(F)}$$

$$p = 2^{-2M} n^{-\frac{1}{m_2}}$$

Prova do 0-statement:

$$\lambda(G) = v(G) - \frac{e(G)}{m_2}$$

$$\mathcal{I}_1(\varepsilon) = \{G : \lambda(G) \leq -\varepsilon\}$$

$$\mathcal{I}_2(M, n) = \left\{ G : \begin{array}{l} \lambda(G) \leq M, \\ e(G) > \log n \end{array} \right\}$$

$f \circ \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{I}_1 \cup \mathcal{I}_2$ tal que

$$\triangleright f(G) \subseteq G$$

$$\triangleright |f(\mathcal{R}_n)| \leq (\log n)^M$$

Seja $\tilde{\mathcal{I}}_1 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_1$ e $\tilde{\mathcal{I}}_2 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_2$

$$\mathbb{P}(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) \leq \mathbb{P}\left(\bigcup_{F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \cup \tilde{\mathcal{I}}_2} \{F \subseteq G(n, p)\}\right)$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \Rightarrow \mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) \leq n^{-\varepsilon}$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_2$$

$$\mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) \leq n^{v(F)} p^{e(F)} \leq 2^{-2M e(F)} n^{\lambda(F)}$$

$$p = 2^{-2M} n^{-\frac{1}{m_2}} \leq n^{-2M} \cdot n^M$$

Prova do 0-statement:

$$\lambda(G) = v(G) - \frac{e(G)}{m_2}$$

$$\mathcal{I}_1(\varepsilon) = \{G : \lambda(G) \leq -\varepsilon\}$$

$$\mathcal{I}_2(M, n) = \left\{ G : \begin{array}{l} \lambda(G) \leq M, \\ e(G) > \log n \end{array} \right\}$$

$f \circ \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{I}_1 \cup \mathcal{I}_2$ tal que

$$\triangleright f(G) \subseteq G$$

$$\triangleright |f(\mathcal{R}_n)| \leq (\log n)^M$$

Seja $\tilde{\mathcal{I}}_1 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_1$ e $\tilde{\mathcal{I}}_2 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_2$

$$\mathbb{P}(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) \leq \mathbb{P}\left(\bigcup_{F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \cup \tilde{\mathcal{I}}_2} \{F \subseteq G(n, p)\}\right)$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \Rightarrow \mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) \leq n^{-\varepsilon}$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_2$$

$$\mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) \leq n^{v(F)} p^{e(F)} \leq 2^{-2M e(F)} n^{\lambda(F)}$$

$$p = 2^{-2M} n^{-\frac{1}{m_2}} \leq n^{-2M} \cdot n^M \leq n^{-M}$$

Prova do 0-statement:

$$\lambda(G) = v(G) - \frac{e(G)}{m_2}$$

$$\mathcal{I}_1(\varepsilon) = \{G : \lambda(G) \leq -\varepsilon\}$$

$$\mathcal{I}_2(M, n) = \left\{ G : \begin{array}{l} \lambda(G) \leq M, \\ e(G) > \log n \end{array} \right\}$$

$f \circ \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{I}_1 \cup \mathcal{I}_2$ tal que

$$\triangleright f(G) \subseteq G$$

$$\triangleright |f(\mathcal{R}_n)| \leq (\log n)^M$$

Seja $\tilde{\mathcal{I}}_1 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_1$ e $\tilde{\mathcal{I}}_2 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_2$

$$\mathbb{P}(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) \leq \mathbb{P}\left(\bigcup_{F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \cup \tilde{\mathcal{I}}_2} \{F \subseteq G(n, p)\}\right)$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \Rightarrow \mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) \leq n^{-\varepsilon}$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_2 \Rightarrow \mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) \leq n^{-M}$$

Prova do 0-statement:

$$\lambda(G) = v(G) - \frac{e(G)}{m_2}$$

$$\mathcal{I}_1(\varepsilon) = \{G : \lambda(G) \leq -\varepsilon\}$$

$$\mathcal{I}_2(M, n) = \left\{ G : \begin{array}{l} \lambda(G) \leq M, \\ e(G) > \log n \end{array} \right\}$$

$f \circ \mathcal{R}_n \rightarrow \mathcal{I}_1 \cup \mathcal{I}_2$ tal que

$$\triangleright f(G) \subseteq G$$

$$\triangleright |f(\mathcal{R}_n)| \leq (\log n)^M$$

Seja $\tilde{\mathcal{I}}_1 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_1$ e $\tilde{\mathcal{I}}_2 := f(\mathcal{R}_n) \cap \mathcal{I}_2$

$$\mathbb{P}(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) \leq \mathbb{P}\left(\bigcup_{F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \cup \tilde{\mathcal{I}}_2} \{F \subseteq G(n, p)\}\right)$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_1 \Rightarrow \mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) \leq n^{-\varepsilon}$$

$$\triangleright F \in \tilde{\mathcal{I}}_2 \Rightarrow \mathbb{P}(F \subseteq G(n, p)) \leq n^{-M}$$

Temos:

$$\mathbb{P}(G(n, p) \rightarrow (K_r, C_\ell)) \leq (n^{-M} + n^{-\varepsilon}) (\log n)^M$$

$\rightarrow 0$



Lema (Liebenau, M., Mendonça, Skokan '21+) $r, \ell \geq 4$

Se $G \rightarrow (K_r, C_\ell)$, então existe $H \subseteq G$ tal que

$$\frac{e(H)}{v(H)} > m_2(K_r, C_\ell) + \epsilon$$

Lema (Liebenau, M., Mendonça, Skokan '21+) $r, \ell \geq 4$

Se $G \rightarrow (K_r, C_\ell)$, então existe $H \subseteq G$ tal que

$$\frac{e(H)}{v(H)} > m_2(K_r, C_\ell) + \epsilon$$

Em particular,

$$\mathbb{P}(G \subseteq G(n, p)) \leq n^{v(H)} p^{e(H)} \leq \left(n p^{e(H)/v(H)} \right)^{v(H)} \xrightarrow{-1} 0 \text{ se } p < c n^{-\frac{1}{m_2(K_r, C_\ell)}}$$

É útil usar a linguagem de hipergrafos :

É útil usar a linguagem de hipergrafos :

$$\mathcal{G}(H) = (V(\mathcal{G}), E(\mathcal{G}))$$

$$= E(H)$$

↳ cópias de K_r e C_ℓ em H

É útil usar a linguagem de hipergrafos :

$$\mathcal{G}(H) = (V(\mathcal{G}), E(\mathcal{G}))$$

$$\downarrow \\ = E(H)$$

↳ cópias de K_r e C_ℓ em H

$$H \rightarrow (K_r, C_\ell) \iff \mathcal{G}(H) \rightarrow (K_r, C_\ell)$$

É útil usar a linguagem de hipergrafos:

$$\mathcal{G}(H) = (V(\mathcal{G}), E(\mathcal{G}))$$

$$\downarrow \\ = E(H)$$

↳ cópias de K_r e C_ℓ em H

$$H \rightarrow (K_r, C_\ell) \iff \mathcal{G}(H) \rightarrow (K_r, C_\ell)$$

Seja $\mathcal{H} \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey minimal.

É útil usar a linguagem de hipergrafos:

$$\mathcal{G}(H) = (V(\mathcal{G}), E(\mathcal{G}))$$

$$\downarrow \\ = E(H)$$

↳ cópias de K_r e C_ℓ em H

$$H \rightarrow (K_r, C_\ell) \iff \mathcal{G}(H) \rightarrow (K_r, C_\ell)$$

Seja $\mathcal{H} \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey minimal. Isto é,

$$\mathcal{H} \rightarrow (K_r, C_\ell) \text{ e } \mathcal{H} \setminus \{E\} \not\rightarrow (K_r, C_\ell) \quad \forall E \in \mathcal{H}.$$

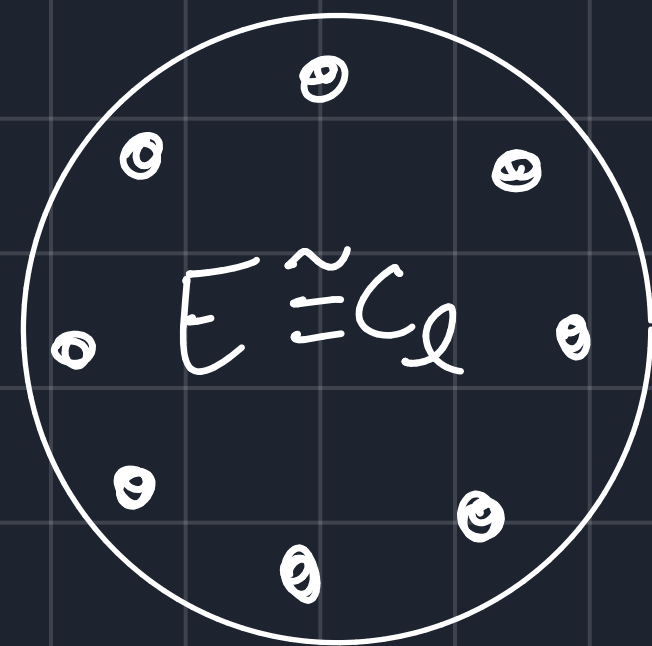
Qual a vantagem em lidar com hipergrafos Ramsey mínimos?

Qual a vantagem em lidar com hipergrafos Ramsey minimais?

Seja $\mathcal{H} \subseteq \mathcal{C}_f(H)$ Ramsey minimal e $E \in \mathcal{H}$.

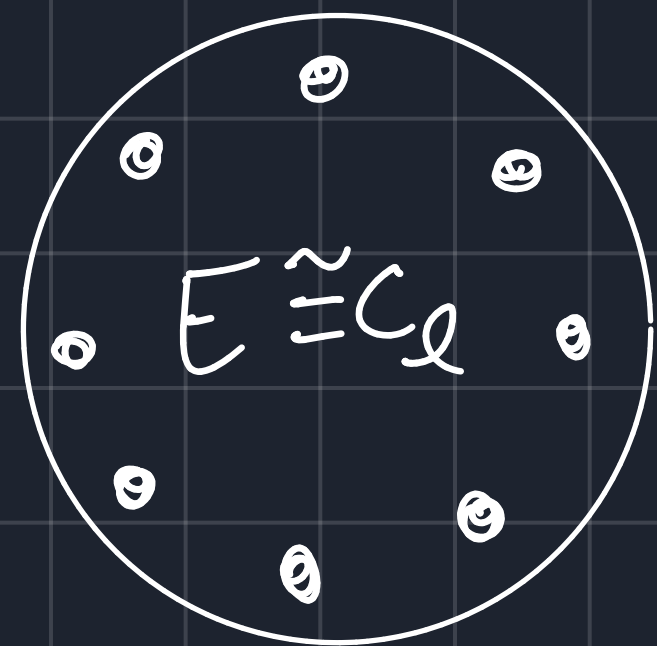
Qual a vantagem em lidar com hipergrafos Ramsey minimais?

Seja $\mathcal{H} \subseteq \mathcal{C}_f(H)$ Ramsey minimal e $E \in \mathcal{H}$.



Qual a vantagem em lidar com hipergrafos Ramsey minimais?

Seja $\mathcal{H} \subseteq \mathcal{C}_f(H)$ Ramsey minimal e $E \in \mathcal{H}$.

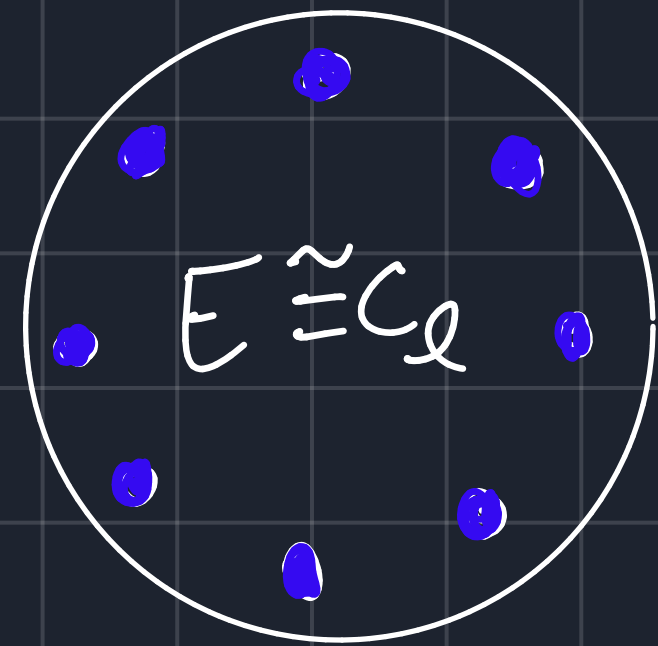


$\mathcal{H} \setminus E \not\rightarrow (K_r, C_q)$ mas

$\mathcal{H} \rightarrow (K_r, C_q)$

Qual a vantagem em lidar com hipergrafos Ramsey minimais?

Seja $\mathcal{H} \subseteq \mathcal{C}_f(H)$ Ramsey minimal e $E \in \mathcal{H}$.



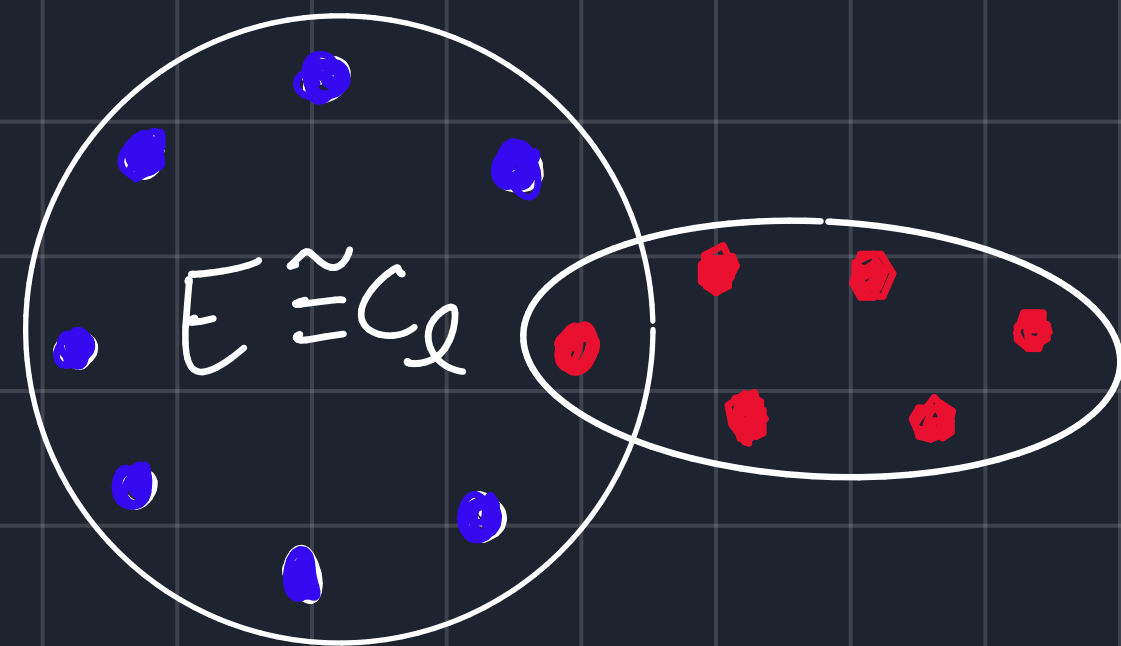
$\mathcal{H} \setminus E \not\rightarrow (K_r, C_2)$ mas

$\mathcal{H} \rightarrow (K_r, C_2)$

$\Rightarrow \exists$ uma coloração onde E é a única 'monocromática'

Qual a vantagem em lidar com hipergrafos Ramsey minimais?

Seja $\mathcal{H} \subseteq \mathcal{C}_q(H)$ Ramsey minimal e $E \in \mathcal{H}$.



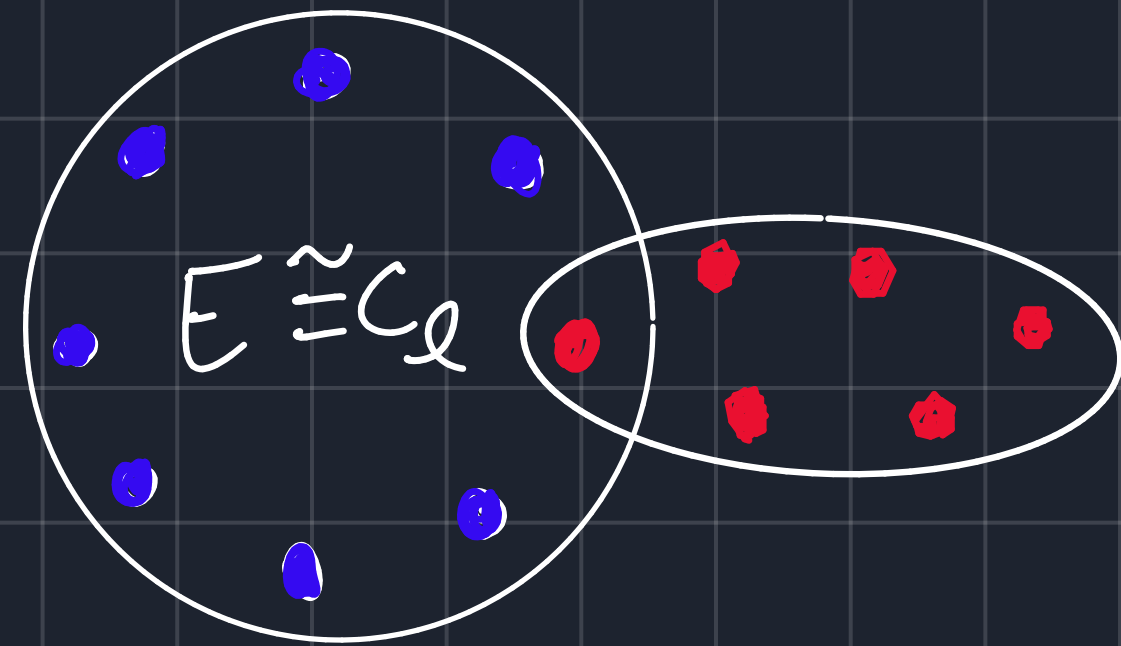
$\mathcal{H} \setminus E \not\rightarrow (K_r, C_q)$ mas

$\mathcal{H} \rightarrow (K_r, C_q)$

$\Rightarrow \exists$ uma coloração onde E é a única 'monocromática'

Qual a vantagem em lidar com hipergrafos Ramsey minimais?

Seja $\mathcal{H} \subseteq \mathcal{C}_q(H)$ Ramsey minimal e $E \in \mathcal{H}$.



\Rightarrow Para todo $e \in E$
existe $K \cong K_r$ tal que
 $E(K) \cap E = \{e\}$

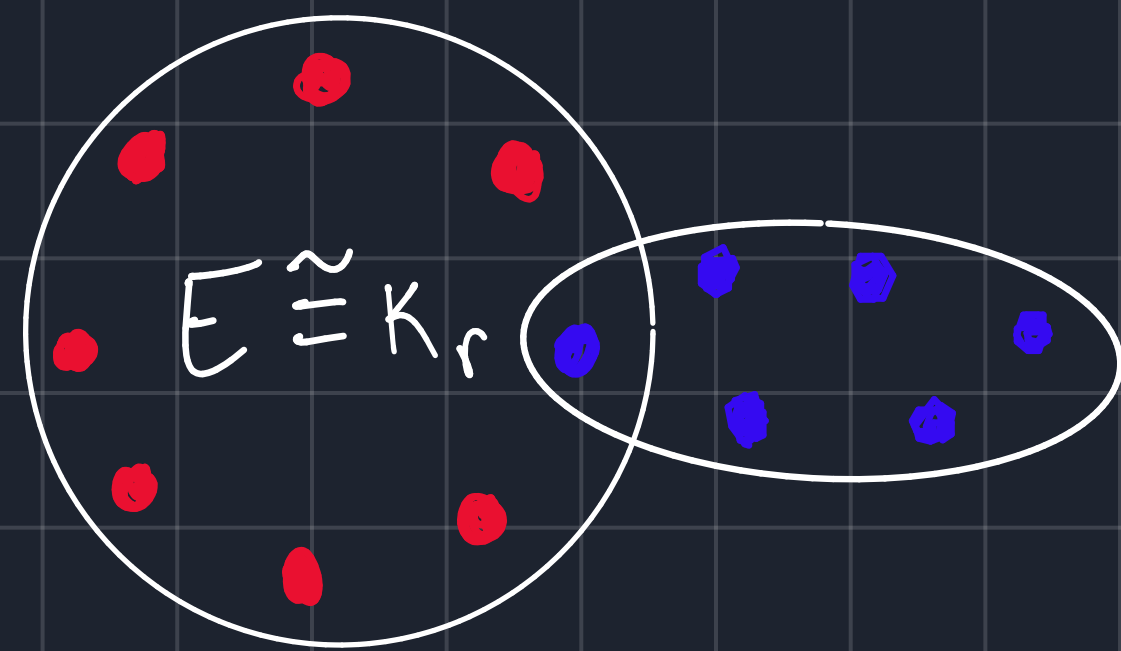
$\mathcal{H} \setminus E \not\rightarrow (K_r, C_q)$ mas

$\mathcal{H} \rightarrow (K_r, C_q)$

$\Rightarrow \exists$ uma coloração onde E é a única 'monocromática'

Qual a vantagem em lidar com hipergrafos Ramsey minimais?

Seja $\mathcal{H} \subseteq \mathcal{C}_f(H)$ Ramsey minimal e $E \in \mathcal{H}$.



\Rightarrow Para todo $e \in E$
existe $C \cong C_e$ tal que
 $E(K) \cap E = \{e\}$

$\mathcal{H} \setminus E \not\rightarrow (K_r, C_e)$ mas

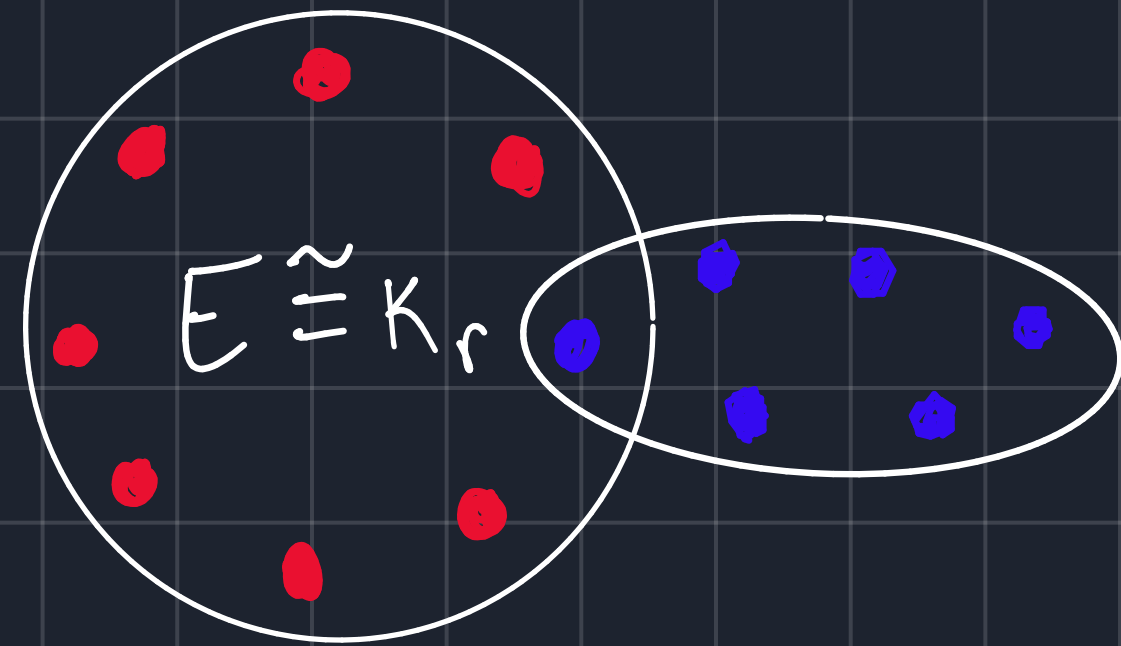
$\mathcal{H} \rightarrow (K_r, C_e)$

$\Rightarrow \exists$ uma coloração onde E é a única 'monocromática'

Qual a vantagem em lidar com hipergrafos Ramsey minimais?

Seja $\mathcal{H} \subseteq \mathcal{E}(H)$ Ramsey minimal e $E \in \mathcal{H}$.

Essa propriedade
é chamada de
 \ast -crítica.



\Rightarrow Para todo $e \in E$
existe $C \cong C_e$ tal que
 $E(K) \cap E = \{e\}$

$\mathcal{H} \setminus E \not\rightarrow (K_r, C_e)$ mas

$\mathcal{H} \rightarrow (K_r, C_e)$

$\Rightarrow \exists$ uma coloração onde E é a única 'monocromática'

Suponha que $H \rightarrow (K_r, C_\ell)$.

Seja $\mathcal{H} \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey minimal.

Seja $G(\mathcal{H})$ o subgrafo de H gerado por $E(\mathcal{H})$

Suponha que $H \rightarrow (K_r, C_\ell)$.

Seja $\mathcal{H} \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey minimal.

Seja $G(\mathcal{H})$ o subgrafo de H gerado por $E(\mathcal{H})$

Lema:
$$\frac{e(G(\mathcal{H}))}{v(G(\mathcal{H}))} > m_2(K_r, C_\ell) + \varepsilon$$

Suponha que $H \rightarrow (K_r, C_\epsilon)$.

Seja $\mathcal{H} \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey minimal.

Seja $G(\mathcal{H})$ o subgrafo de H gerado por $E(\mathcal{H})$

Lema: $\frac{e(G(\mathcal{H}))}{v(G(\mathcal{H}))} > m_2(K_r, C_\epsilon) + \epsilon$

Prova: Parte I: Mostrar que $\{v \in V \mid d(v) = r\}$ é independente usando a prop. *-crítica de \mathcal{H} .

Parte II: Cotar a densidade de $G(\mathcal{H})$ usando Parte I

$H \rightarrow (K_r, C_e), H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

Prova do lema:

$H \rightarrow (K_r, C_e), H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

Prova do lema:

$\Rightarrow \{v \in V(G) : d(v) = r\}$ é independente

$H \rightarrow (K_r, C_e), H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

Prova do lema:

▶ $\{v \in V(G) \circ d(v) = r\}$ é independente

Suponha que não:

$$d(u) = d(v) = r$$



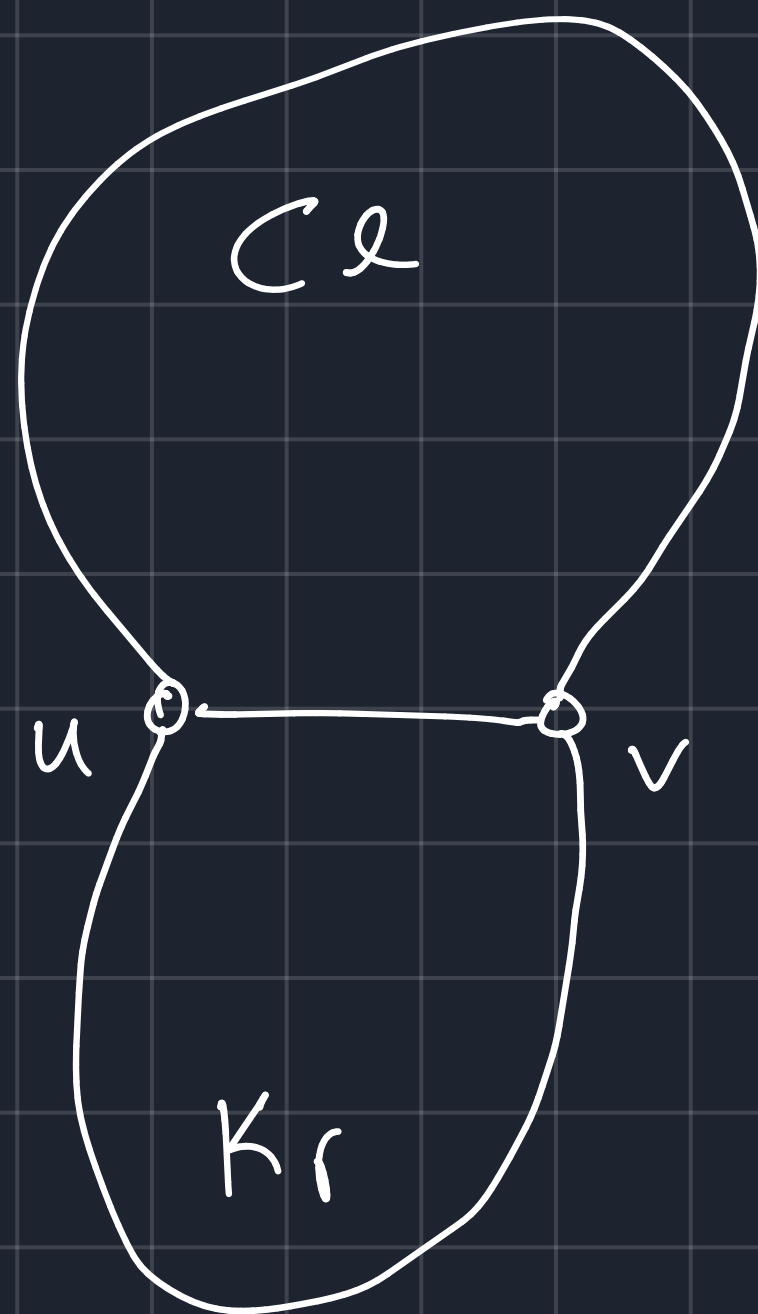
$H \rightarrow (K_r, C_2), H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

Prova do lema:

▶ $\{v \in V(G) \mid d(v) = r\}$ é independente

Suponha que não:

$$d(u) = d(v) = r$$



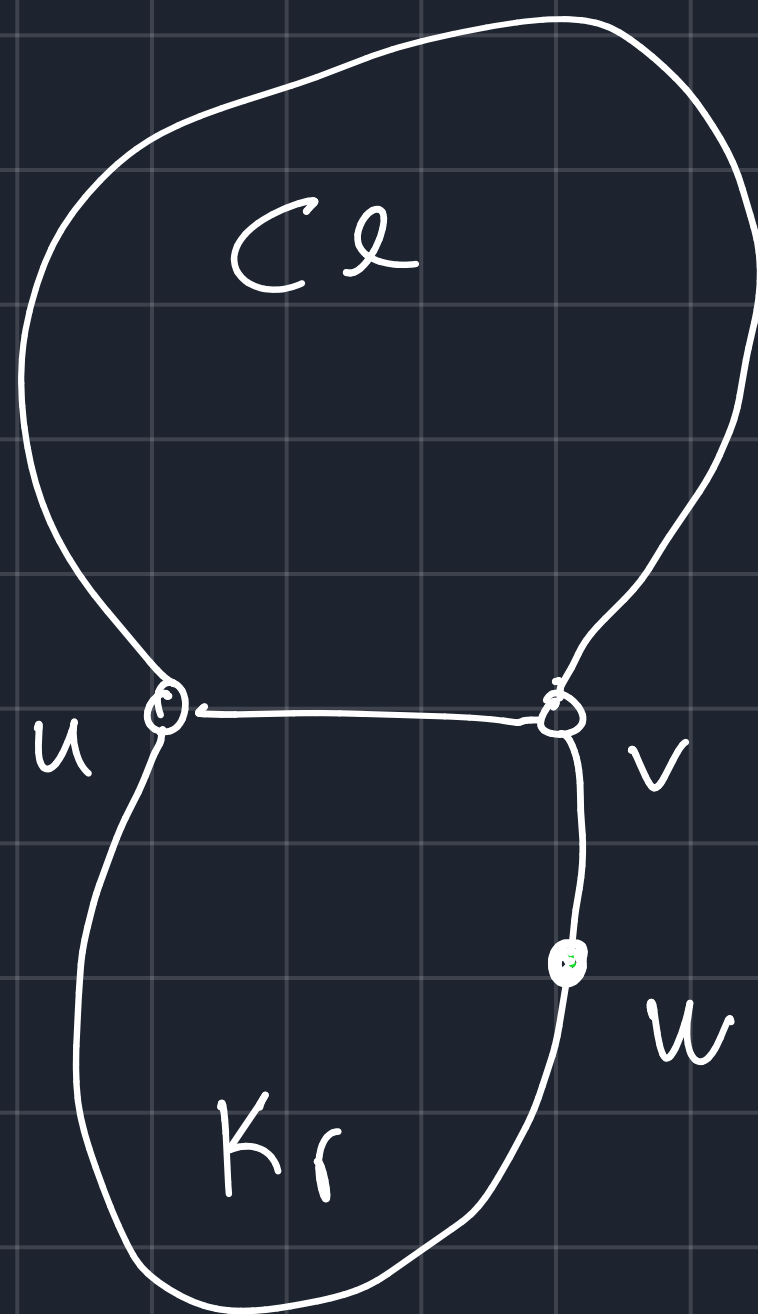
$H \rightarrow (K_r, C_\ell)$, $H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

Prova do lema:

▶ $\{v \in V(G) \mid d(v) = r\}$ é independente

Suponha que não:

$$d(u) = d(v) = r$$



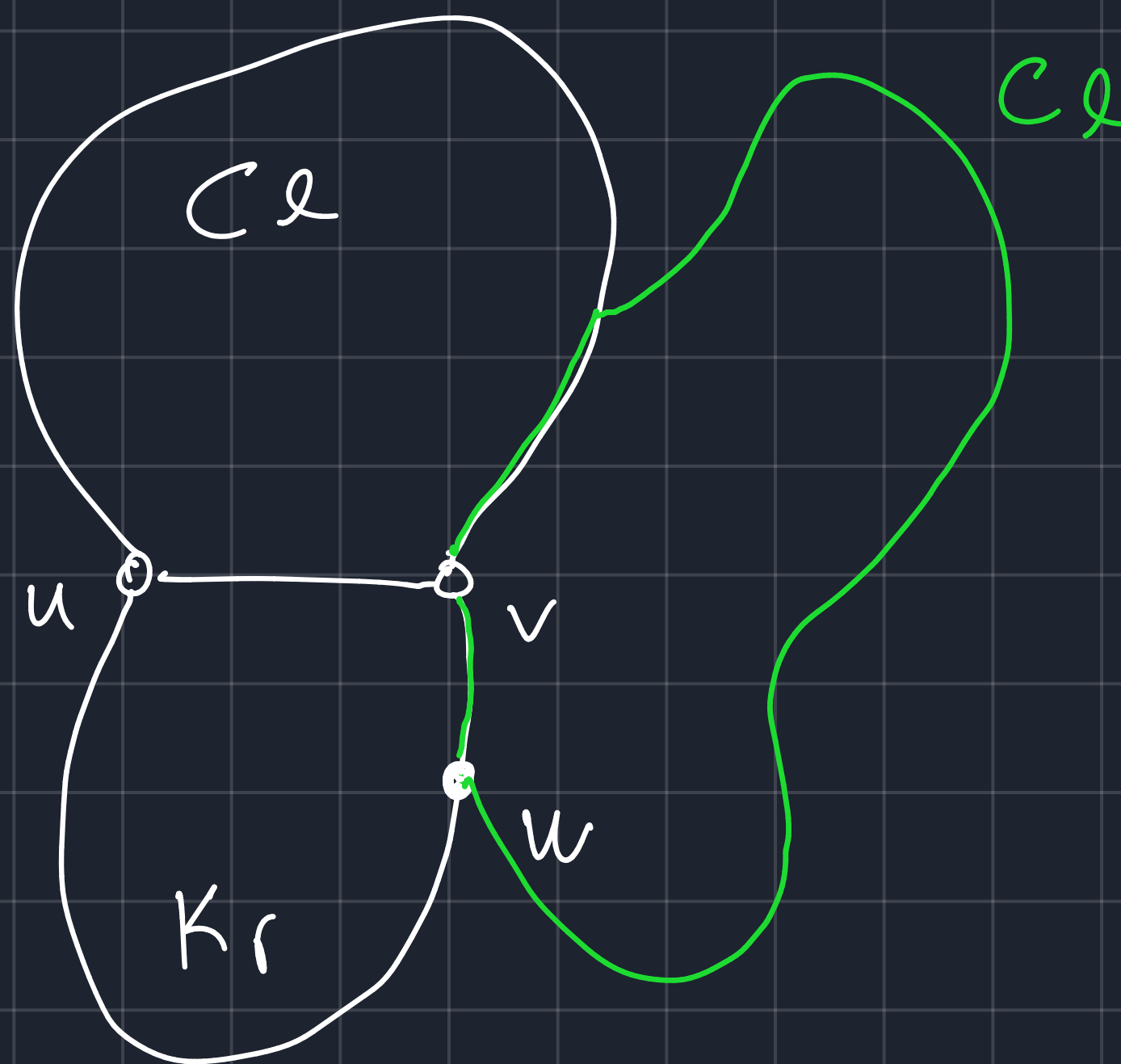
$H \rightarrow (K_r, C_\ell)$, $H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

Prova do lema:

▶ $\{v \in V(G) \mid d(v) = r\}$ é independente

Suponha que não:

$$d(u) = d(v) = r$$



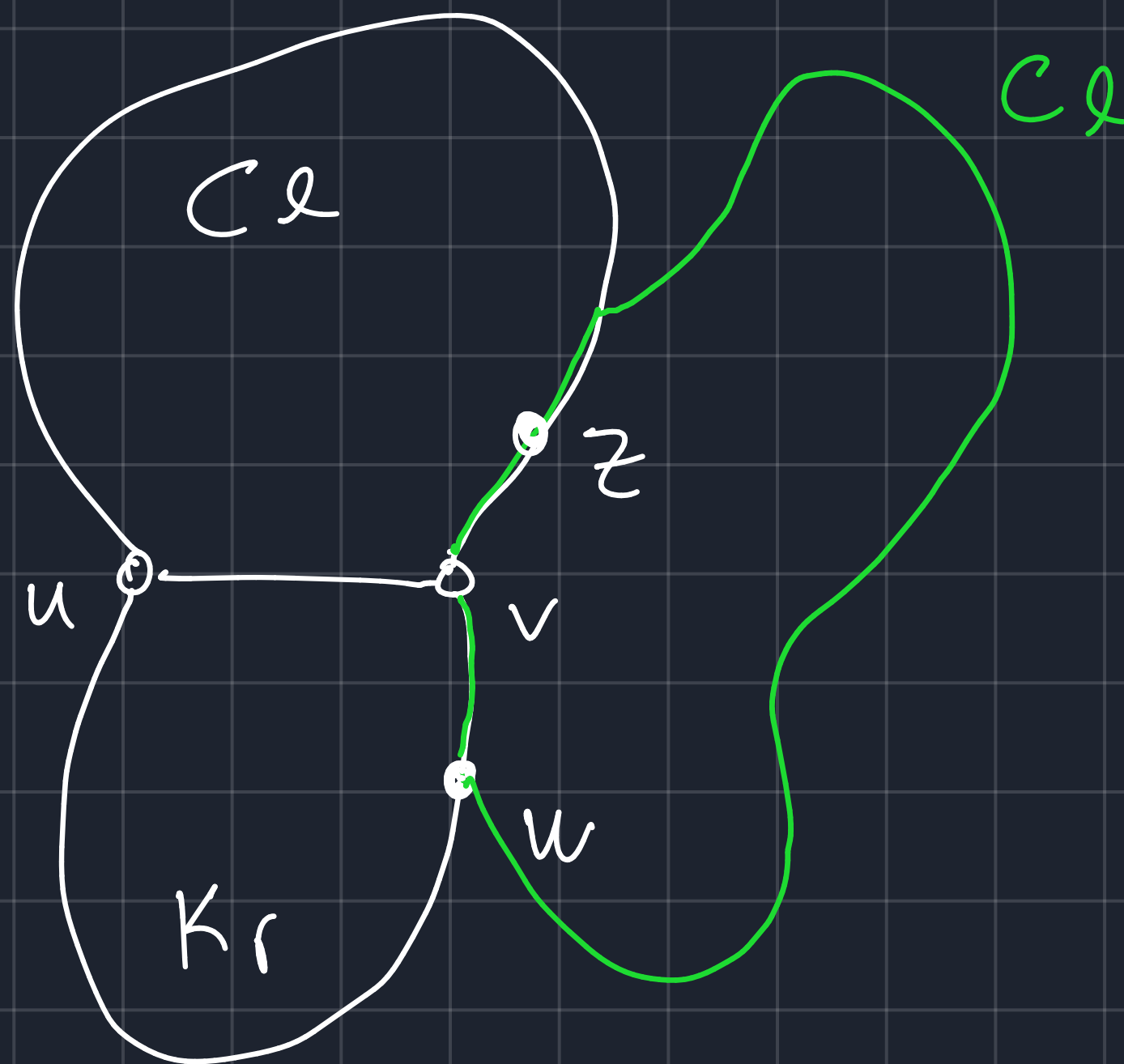
$H \rightarrow (K_r, C_\ell), H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

Prova do lema:

▶ $\{v \in V(G) : d(v) = r\}$ é independente

Suponha que não:

$$d(u) = d(v) = r$$



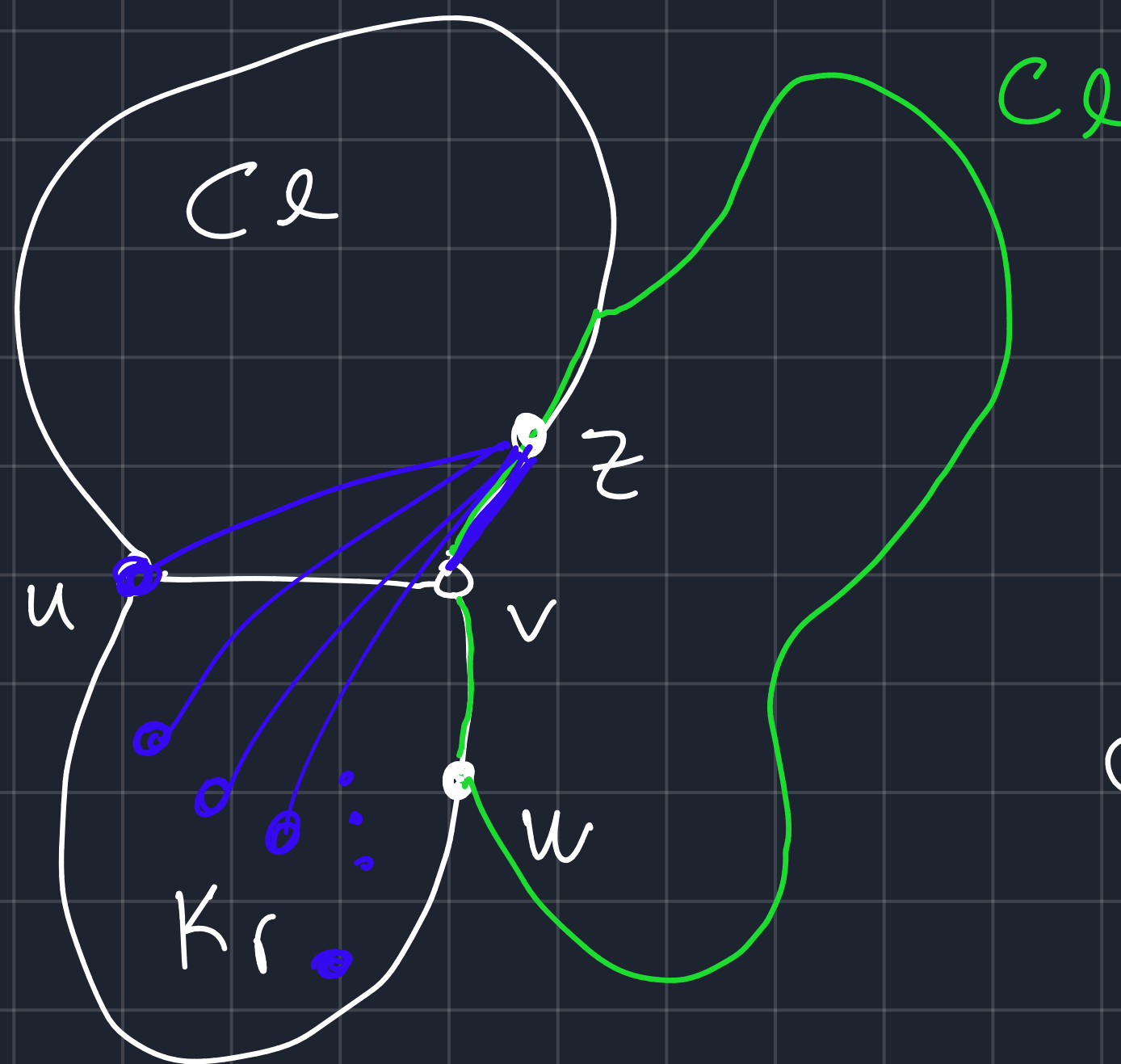
$H \rightarrow (K_r, C_\ell)$, $H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

Prova do lema:

▶ $\{v \in V(G) \mid d(v) = r\}$ é independente

Suponha que não:

$$d(u) = d(v) = r$$



contradição!

$H \rightarrow (K_r, C_e), H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

Prova do lema:

① $\{v \in V(G) : d(v) = r\}$ é independente

$H \rightarrow (K_r, C_e)$, $H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

Prova do lema:

Ⓘ $\{v \in V(G) : d(v) = r\}$ é independente

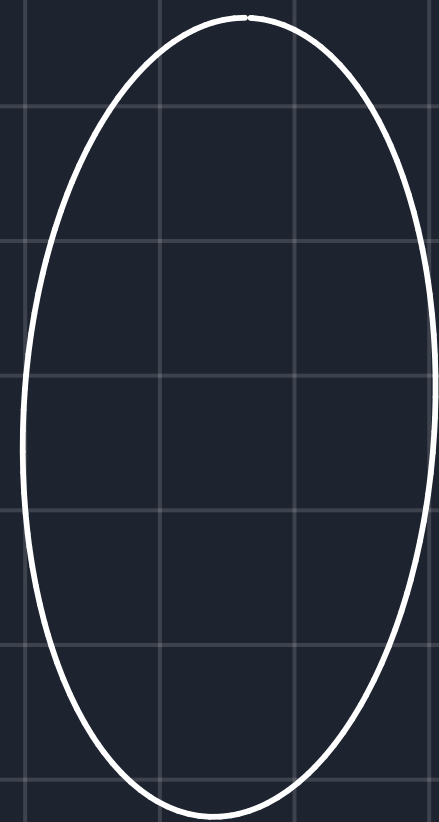
Ⓣ Usando Ⓘ para cotar a densidade:

$H \rightarrow (K_r, C_e)$, $H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

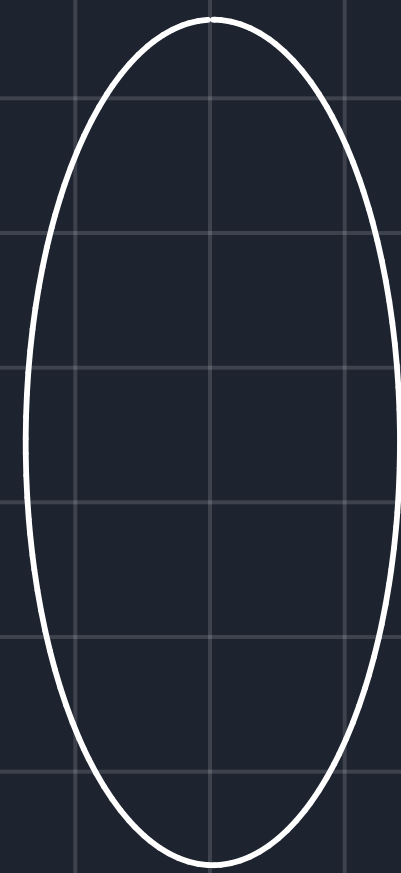
Prova do lema:

(I) $\{v \in V(G) : d(v) = r\}$ é independente

(II) Usando (I) para cotar a densidade:



$$A = \{v : d(v) = r\}$$



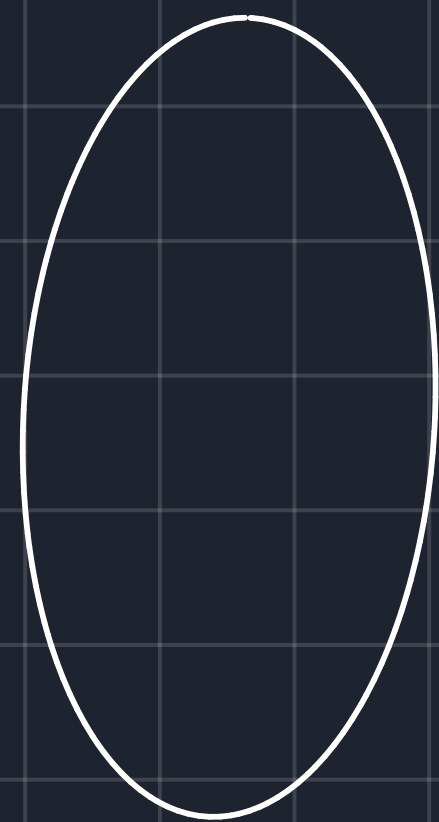
$$B = \{v : d(v) > r\}$$

$H \rightarrow (K_r, C_e)$, $H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

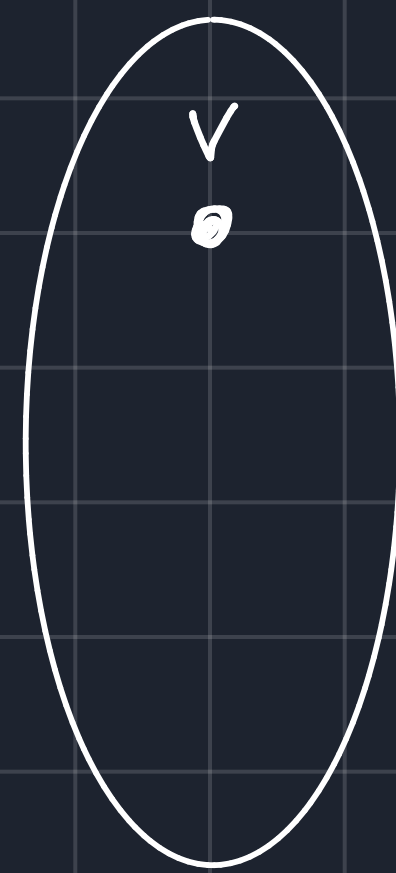
Prova do lema:

(I) $\{v \in V(G) : d(v) = r\}$ é independente

(II) Usando (I) para cotar a densidade:



$$A = \{v : d(v) = r\}$$



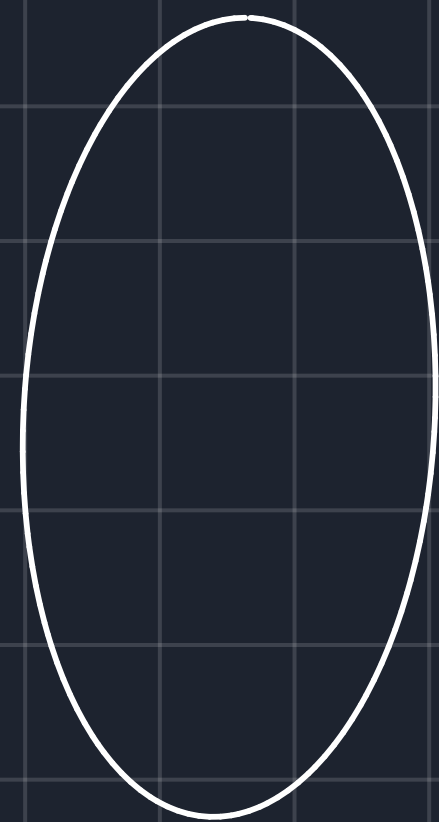
$$B = \{v : d(v) > r\}$$

$H \rightarrow (K_r, C_e)$, $H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

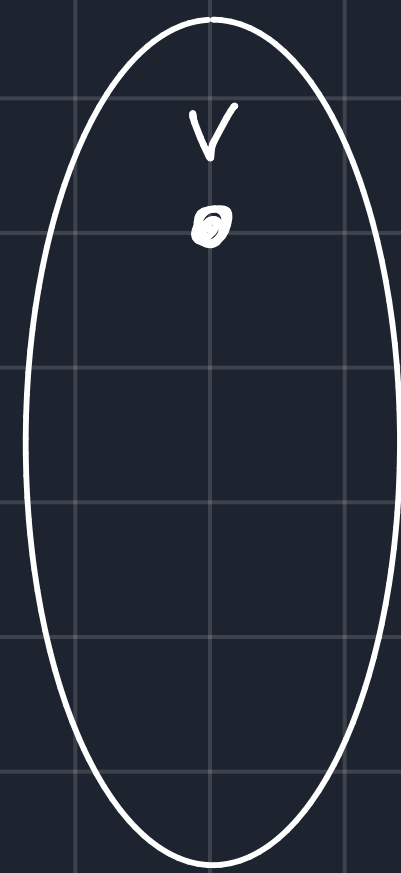
Prova do lema:

Ⓘ $\{v \in V(G) : d(v) = r\}$ é independente

Ⓢ Usando Ⓘ para cotar a densidade:



$$A = \{v : d(v) = r\}$$



$$B = \{v : d(v) > r\}$$

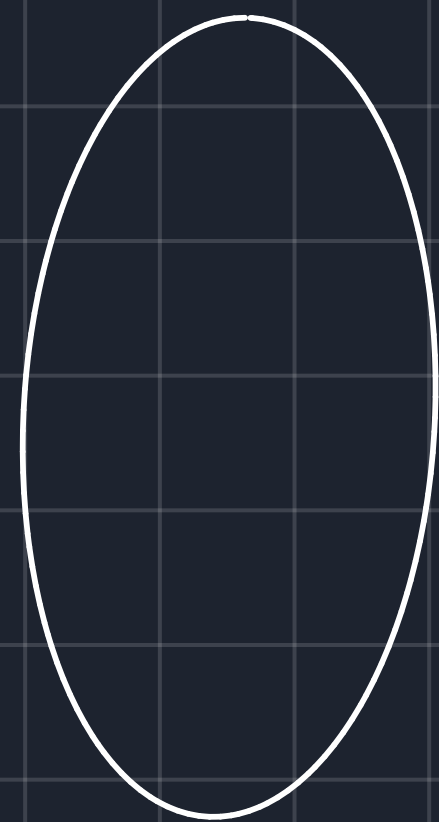
\Rightarrow ou $d_B(v) = d(v) > r$

$H \rightarrow (K_r, C_e), H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

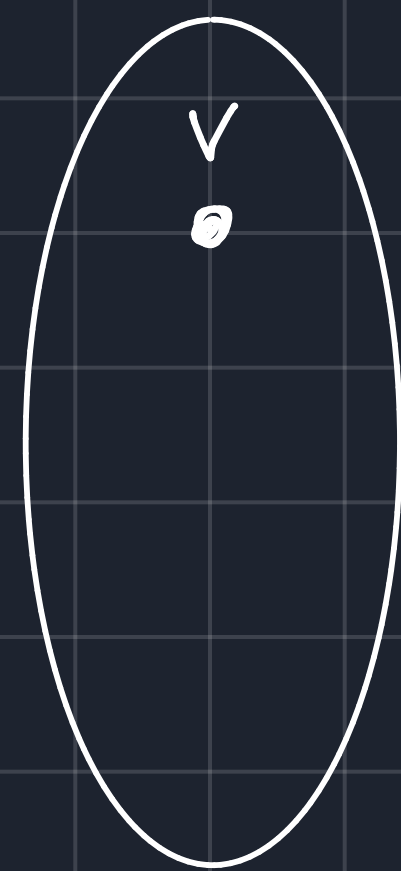
Prova do lema:

Ⓘ $\{v \in V(G) : d(v) = r\}$ é independente

Ⓢ Usando Ⓘ para cotar a densidade:



$$A = \{v : d(v) = r\}$$



$$B = \{v : d(v) > r\}$$

ou $d_B(v) = d(v) > r$

ou existe $\{u, v\} \in E(G)$

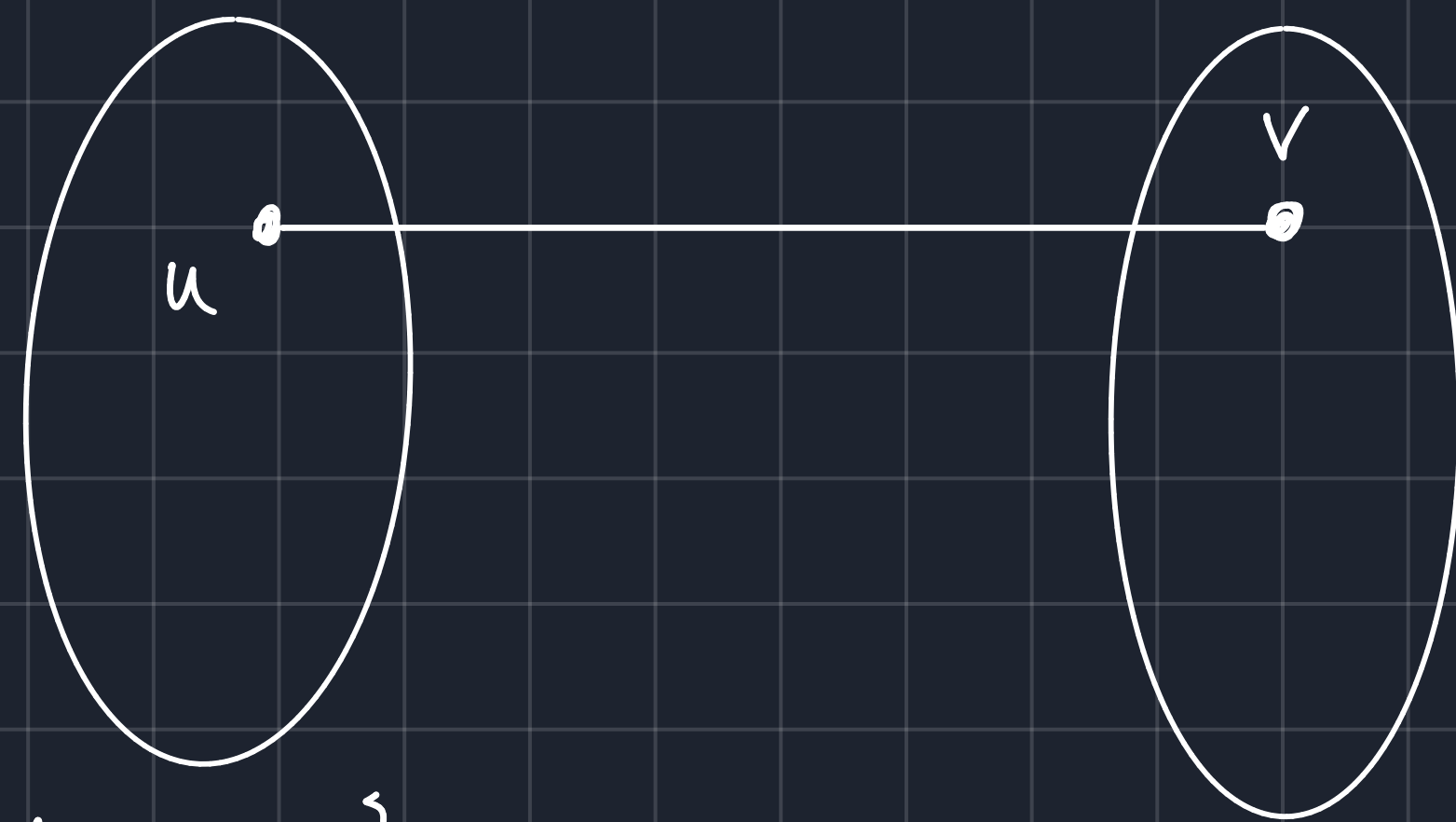
com $u \in A$

$H \rightarrow (K_r, C_e), H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

Prova do lema:

Ⓘ $\{v \in V(G) : d(v) = r\}$ é independente

Ⓢ Usando Ⓘ para cotar a densidade:



$$A = \{v : d(v) = r\}$$

$$B = \{v : d(v) > r\}$$

\Rightarrow ou $d_B(v) = d(v) > r$

\Rightarrow ou existe $\{u, v\} \in E(G)$

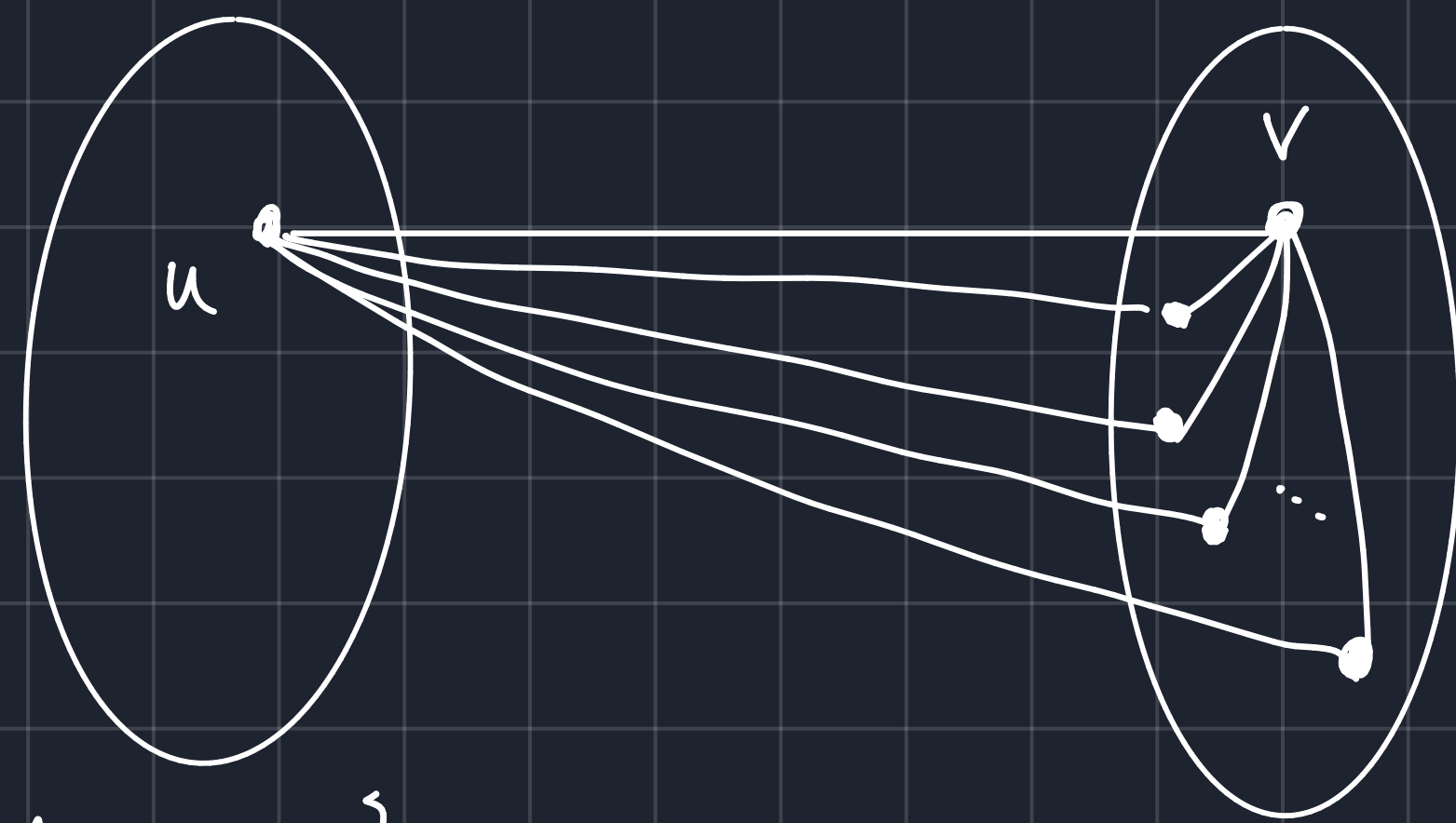
com $u \in A$

$H \rightarrow (K_r, C_e), H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

Prova do lema:

(I) $\{v \in V(G) : d(v) = r\}$ é independente

(II) Usando (I) para cotar a densidade:



$$A = \{v : d(v) = r\}$$

$$B = \{v : d(v) > r\}$$

$$\Rightarrow \text{ou } d_B(v) = d(v) > r$$

$$\Rightarrow \text{ou existe } \{u, v\} \in E(G)$$

com $u \in A$

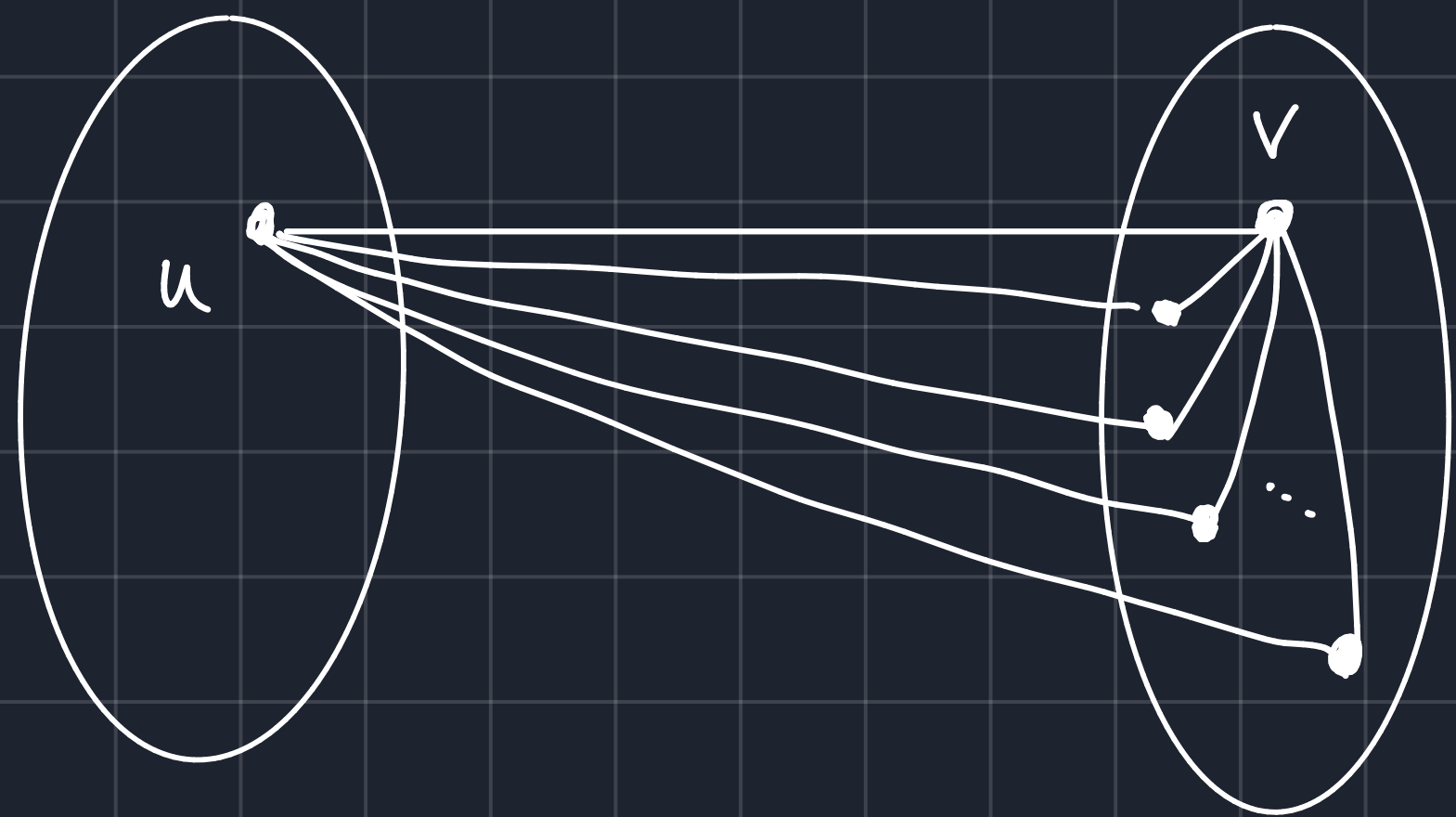
$$\Rightarrow d_B(v) \geq r - 2$$

$H \rightarrow (K_r, C_e), H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

Prova do lema:

(I) $\{v \in V(G) : d(v) = r\}$ é independente

(II) $d_B(v) \geq r-2 \quad \forall v$



$A = \{v : d(v) = r\}$ $B = \{v : d(v) > r\}$

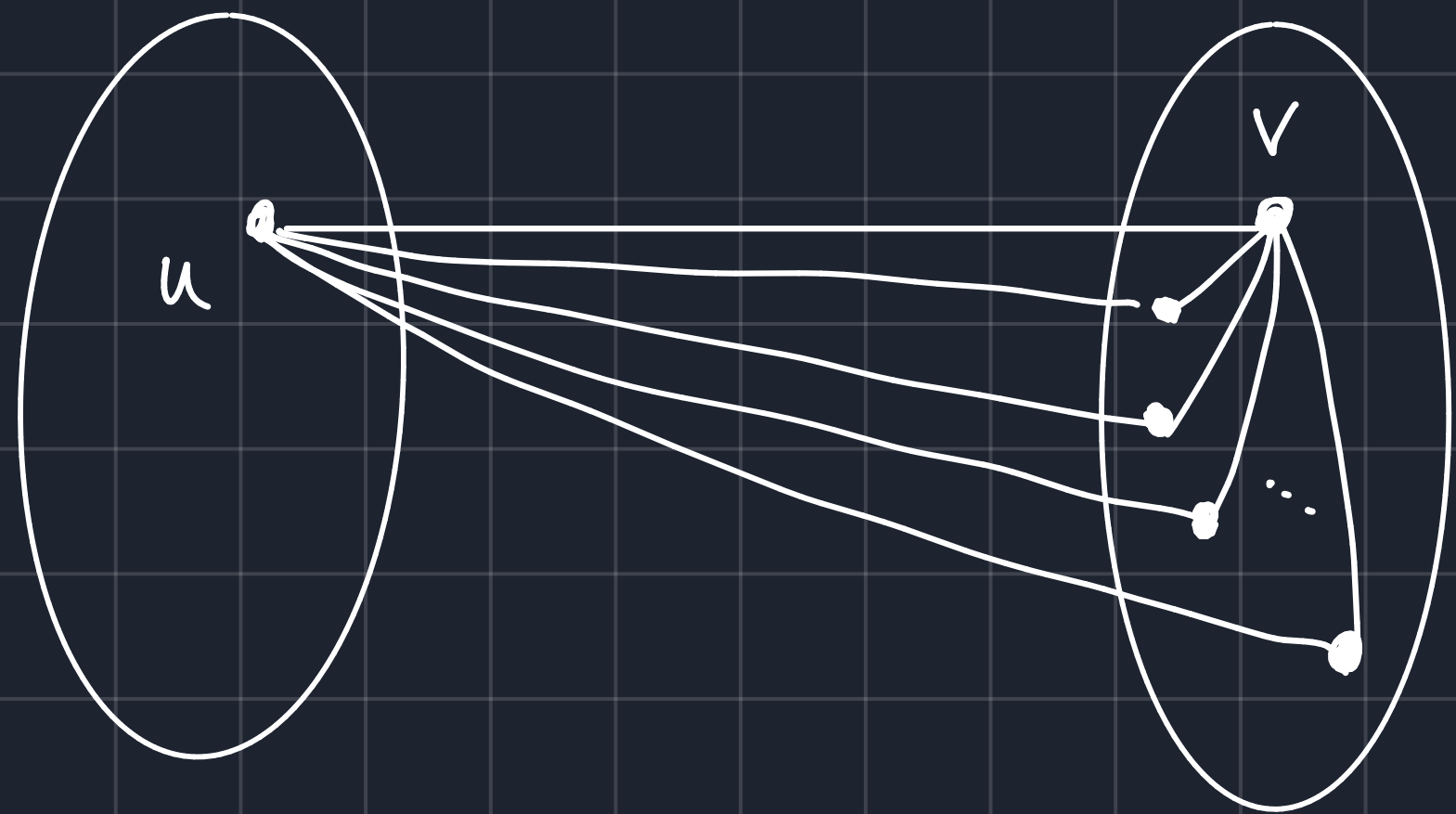
$H \rightarrow (K_r, C_e), H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

Prova do lema:

(I) $\{v \in V(G) : d(v) = r\}$ é independente

(II) $d_B(v) \geq r-2 \quad \forall v$

$$2e(G) \geq r \cdot |A| + \sum_{v \in B} d(v)$$



$$A = \{v : d(v) = r\}$$

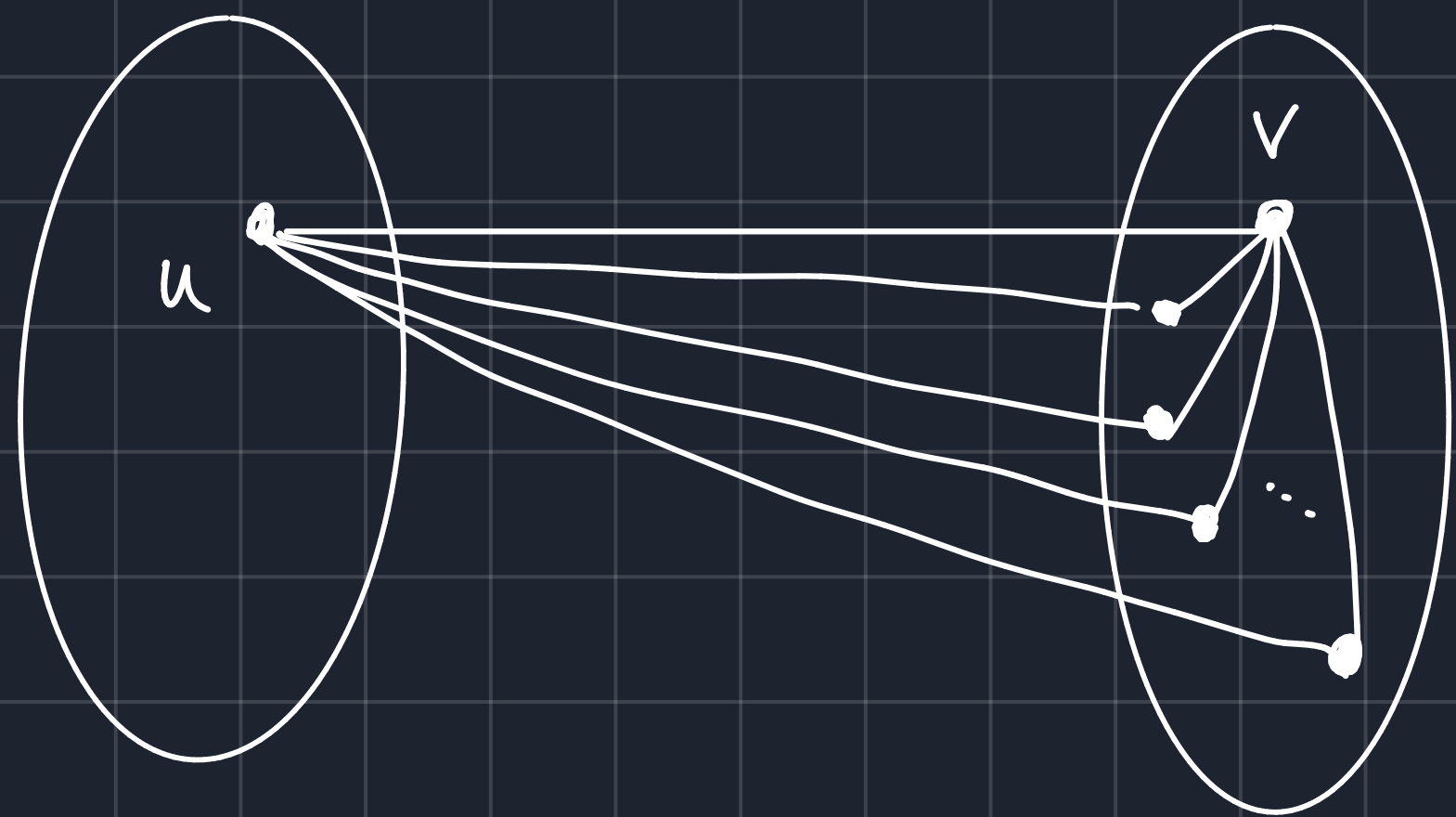
$$B = \{v : d(v) > r\}$$

$H \rightarrow (K_r, C_r), H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

Prova do lema:

Ⓘ $\{v \in V(G) : d(v) = r\}$ é independente

Ⓜ $d_B(v) \geq r-2 \quad \forall v$



$A = \{v : d(v) = r\}$ $B = \{v : d(v) > r\}$

$$2e(G) \geq r \cdot |A| + \sum_{v \in B} d(v)$$

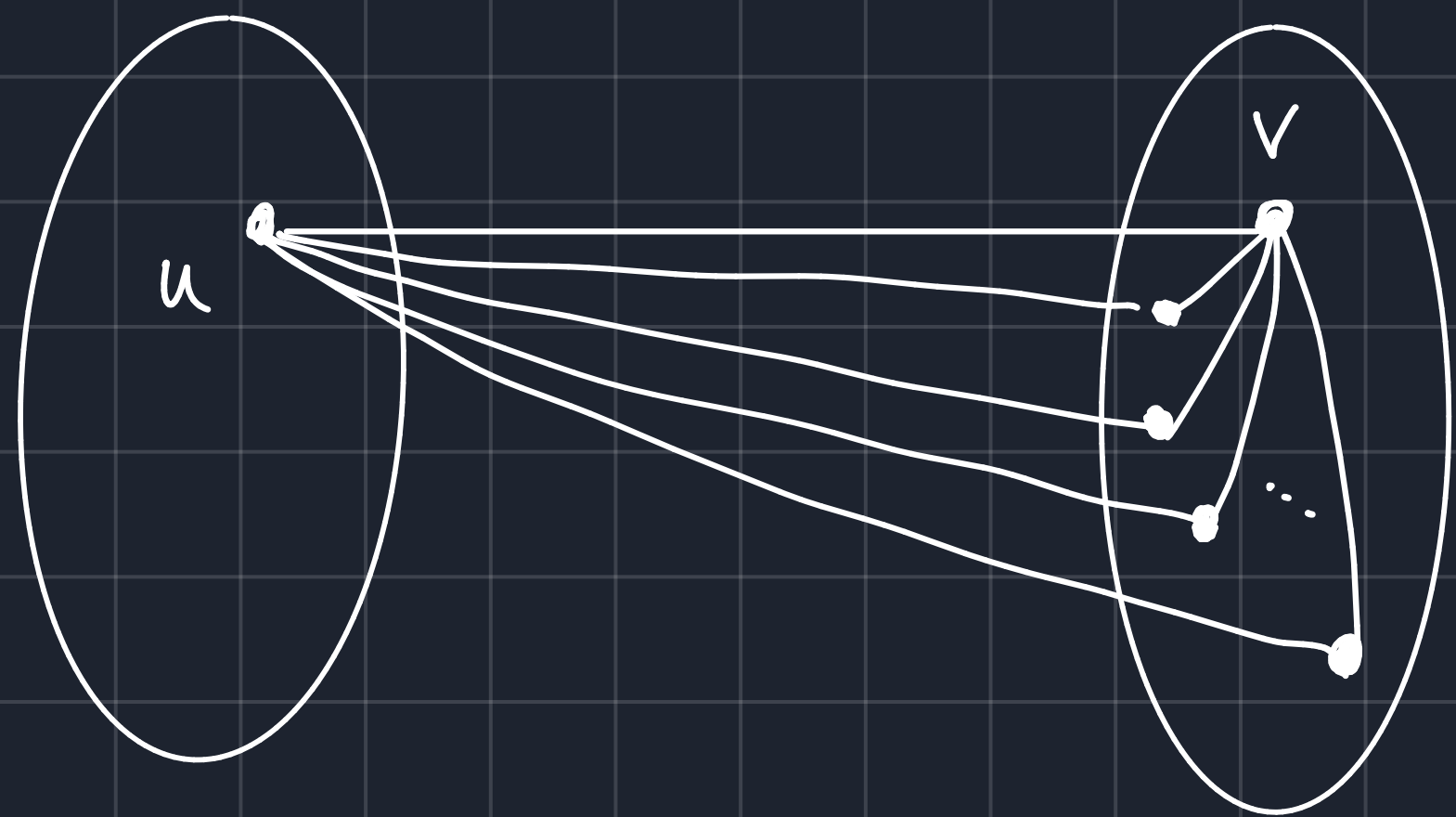
$$\geq 2r|A| + (r-2)|B|$$

$H \rightarrow (K_r, C_e), H \subseteq \mathcal{G}(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

Prova do lema:

(I) $\{v \in V(G) : d(v) = r\}$ é independente

(II) $d_B(v) \geq r-2 \quad \forall v$



$A = \{v : d(v) = r\}$ $B = \{v : d(v) > r\}$

$$2e(G) \geq r \cdot |A| + \sum_{v \in B} d(v)$$

$$\geq 2r|A| + (r-2)|B|$$

e

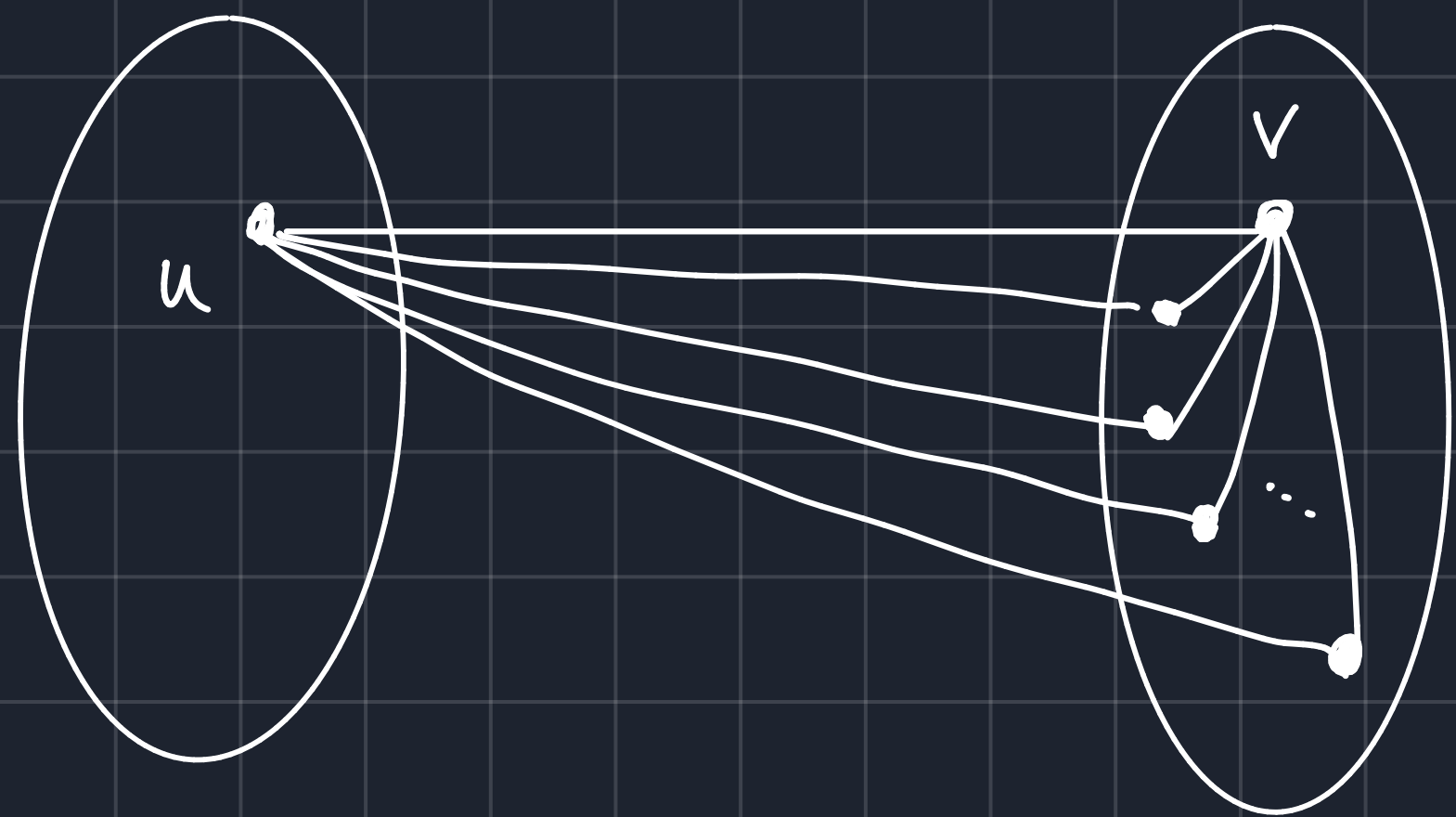
$$2e(G) \geq r|A| + (r+1)|B|$$

$H \rightarrow (K_r, C_r), H \subseteq G(H)$ Ramsey min. e $G = G(H)$

Prova do lema:

(I) $\{v \in V(G) : d(v) = r\}$ é independente

(II) $d_B(v) \geq r-2 \quad \forall v$



$A = \{v : d(v) = r\}$ $B = \{v : d(v) > r\}$

$$2e(G) \geq r \cdot |A| + \sum_{v \in B} d(v)$$

$$\geq 2r|A| + (r-2)|B|$$

e

$$2e(G) \geq r|A| + (r+1)|B|$$

Maximizando, obtemos $\frac{e(G)}{v(G)} > \frac{r}{2} + \frac{m_2}{2}$ □

Obrigada!