Proposição 1. Seja G um grafo conexo. Seja T uma árvore de Busca em Largura de G a partir de um vértice v qualquer. Se existem vértices $s,t \in V(G)$ tais que $st \in E(G)$, $st \notin E(T)$ e $dist_T(v,s) = dist_T(v,t) + 1$, então G possui ciclo par.

Proposição 2. Seja G um grafo conexo livre de ciclos pares. Seja T uma Árvore de Busca em Largura de G a partir de $v \in V(G)$. Seja $V \subsetneq V(G)$ o conjunto de vértices com distância p > 0 de v. Temos que o conjunto E(G[V]) é um emparelhamento.

Lema 1. Seja G um grafo. Se existe uma k-partição V_1, V_2, \ldots, V_k dos vértices de G tal que, para todo vértice $v \in V(G)$, temos que $|N(v) \cap V_i| = 1$, para algum $1 \le i \le k$, então $\chi_{pcf}(G) \le \sum_{i=1}^k \chi(G[V_i])$.

Demonstração. Seja $H_i=G[V_i]$, para todo $1\leq i\leq k$. Iremos colorir cada subgrafo H_i com $\chi(H_i)$ cores distintas. Para isso, cada cor será representada por um par ordenado. Seja $c_i:V(H_i)\to \{i\}\times \chi(H_i)$ uma coloração própria de H_i . Para todo par distinto de colorações c_i e c_j , temos que $c_i(v)\neq c_j(u)$, para todo $v\in V(H_i)$ e $u\in V(H_j)$, pois $(i,x)\neq (j,y)$ para $i\neq j$.

Seja c uma coloração de G tal que $c(v)=c_i(v)$ se e somente se $v\in V(H_i)$. Em outras palavras, c é a união das colorações usadas em cada subgrafo H_i . Como c_i é uma coloração própria de H_i e todo par distinto de subgrafos H_i e H_j são coloridos com cores distintas, temos que c é uma coloração própria de G.

Como, para todo vértice $v \in V(G)$, vale que $|N(v) \cap V(H_i)| = 1$, para algum subgrafo H_i , e como as cores usadas em H_i são distintas das cores usadas em $V(G) \setminus V(H_i)$, temos que existe uma cor (i,x) que aparece uma única vez na vizinhança de v, para $x \in [\chi(H_i)]$. Sendo assim, c descreve uma coloração própria livre de conflitos de G.

Como
$$c_i$$
 utiliza $\chi(H_i)$ cores, para todo $1 \le i \le k$, temos que $\chi_{pcf}(G) \le \sum_{i=1}^k \chi(H_i)$.

Teorema 1. Seja G um grafo conexo. Se G é livre de ciclos pares, então $\chi_{pcf}(G) \leq 7$.

Demonstração. Seja T uma Árvore de Busca em Largura de G a partir de um vértice r qualquer. Sabemos que T é uma árvore geradora, pois G é conexo. Seja V_0, V_1, V_2 uma partição de G tal que $x \in V_i$ se e somente se $i = dist_T(r,x) \pmod 3$. Seja s um vértice de G, tal que $s \ne r$. Seja p o pai de s em T e seja f um filho de s em T. Note que p e f pertencem a partições distintas, pois:

$$dist_T(r,p) \pmod{3} \neq dist_T(r,p) + 2 \pmod{3} = dist_T(r,f) \pmod{3}$$
 (1)

Seja $t \in V(G)$ um vértice tal que $dist_T(r,s) > dist_T(r,t) + 1$. Sabemos que $st \notin E(G)$, pois T é uma árvore de Busca em Largura. Sendo assim, se $st \in E(G)$ e $st \notin E(T)$, então $dist_T(r,s) = dist_T(r,t) + 1$ ou $dist_T(r,s) = dist_T(r,t)$. Pela Proposição 1, sabemos que se $st \in E(G)$ e $st \notin E(T)$, então $dist_T(r,s) = dist_T(r,t)$, pois G é livre de ciclos pares. Note que isto implica que s é adjacente a precisamente um

vértice u em G tal que $dist_T(r,s) = dist_T(r,u) + 1$, e, sendo assim, u é o pai de s em T, i.e., u = p. Note que $|N(s) \cap V_i| = 1$, onde $f \in V_i$, para todo $s \in V(G) \setminus \{r\}$.

Resta agora a partição do vértice raiz r. Iremos remover um vértice $v \in N(r)$ da partição V_1 e iremos construir uma nova partição $V_0, V_1^{'}, V_2, V_3$ de G, de modo que $V_1^{'} = V_1 \setminus \{v\}$ e $V_3 = \{v\}$. Seja s um vértice onde $|N(s) \cap V_1| = 1$, i.e., o pai p de s pertence a V_1 . Queremos argumentar que a propriedade é satisfeita para s na nova partição $V_0, V_1^{'}, V_2, V_3$. Se $p \neq v$, então $|N(s) \cap V_1^{'}| = 1$ e a propriedade continua valendo. Se p = v, então $N(s) \cap V_3 = \{v\}$, i.e., $|N(s) \cap V_3| = 1$ e a propriedade vale.

Note que a partição V_0, V_1', V_2 e V_3 satisfaz a condição do Lema 1. Note que pela Proposição 2, $E(G[V_i])$ é um emparelhamento. Sendo assim, temos que $\chi(G[V_i])=2$, para $0\leq i\leq 2$. Note que $\chi(G[V_3])=1$, pois $V_3=\{v\}$. Sendo assim, pelo Lema 1, temos que $\chi_{pcf}(G)\leq 7$.

Definição 1. Seja $\mathcal{P} = \{P_1, P_2, \dots P_k\}$ uma k-partição de d elementos distintos. Dizemos que \mathcal{P} é uma k-partição par se $|P_i|$ é par, para todo $P_i \in \mathcal{P}$.

Definição 2. Denotamos por $\mu(d, k)$ a quantidade de k-partições pares distintas de d elementos distintos.

Definição 3. Denotamos por $\Phi(d,k)$ a quantidade de k-partições não pares distintas de d elementos distintos. Denotamos por $\Phi_{\ell}(d,k)$ a quantidade de k-partições não pares de d elementos, com exatamente ℓ partes de cardinalidade ímpar. Também denotamos por $\Phi_{\geq \ell}(d,k)$ a quantidade de k-partições não pares de d elementos com pelo menos ℓ partes de cardinalidade ímpar, i.e., $\Phi_{\geq \ell}(d,k) = \sum_{i=\ell}^k \Phi_i(d,k)$.

Definição 4. Denotamos por $\varphi_\ell(d,k)$ a quantidade de k-partições não pares de d elementos onde somente as primeiras ℓ partes tenham cardinalidade ímpar. Claramente temos que $\varphi_\ell(d,k) \leq \Phi_\ell(d,k)$, pois $\varphi_\ell(d,k)$ conta apenas as k-partições com as primeiras ℓ partes de cardinalidade ímpar, já $\Phi_\ell(d,k)$ conta qualquer subconjunto pertencente a $\binom{[k]}{\ell}$ com cardinalidade ímpar.

Definição 5. Denotamos por $\chi_{io}(G)$ o menor inteiro k tal que G possui uma k-coloração ímpar não própria.

Proposição 3. Seja 2n!! o fatorial dos ímpares. Temos que $2n!! < n^n$.

Lema 2. Seja a recorrência a seguir:

$$T(2d,k) = \begin{cases} 1 & k = 1\\ \sum_{i=0}^{dn} {2d \choose 2i} \cdot T(2i,k-1) & c.c. \end{cases}$$
 (2)

Temos que $T(2d, k) = \mu(2d, k)$, para $k \ge 1$.

Demonstração. A demonstração segue por indução em k.

Base (k=1): Para k=1, temos que $T(2d,k)=\mu(2d,1)=1$, pois há uma única partição $\mathcal{P}=\{P_1\}$ de 2d elementos, de modo que $|P_1|$ seja par. Sendo assim, o resultado segue.

Passo (k>1): Suponha que $T(2d,\ell)=\mu(2d,\ell)$, para todo $1\leq \ell < k$. Como P_k tem tamanho par, temos que existe um i tal que $|P_k|=2i$, onde $0\leq i\leq d$. Sabemos que há $\binom{2d}{2i}$ maneiras de escolher 2i elementos de 2d elementos para a parte P_k . Note que ao escolher 2i elementos para a parte P_k temos que particionar os 2d-2i elementos restantes em (k-1) partes, de modo que cada parte tenha tamanho par. Sendo assim, temos que escolher uma (k-1)-partição par \mathcal{P}' de 2d-2i elementos. Note que há $\mu(2d-2i,k-1)$ maneiras de escolher \mathcal{P}' . Sendo assim:

$$\mu(2n,k) = \sum_{i=0}^{d} {2d \choose 2i} \cdot \mu(2d-2i,k-1)$$
(3)

Por HI, $T(2d-2i,k-1)=\mu(2d-2i,k-1)$. Note que $\binom{2d}{2i}=\binom{2d}{2d-2i}$. Logo:

$$\mu(2d, k) = \sum_{i=0}^{n} {2d \choose 2d - 2i} \cdot T(2d - 2i, k - 1)$$

$$= \sum_{i=0}^{d} {2d \choose 2i} \cdot T(2i, k - 1) = T(2d, k)$$
(4)

Lema 3. Seja a recorrência a seguir:

$$R(2d,k) = \begin{cases} 0 & \text{se } k \le 1\\ 2^{2d-1} & \text{se } k = 2\\ \sum_{i=1}^{d} {2d \choose 2i} \cdot R(2i,k-1) & \text{se } k > 2 \end{cases}$$
 (5)

Temos que $R(2d, k) = \varphi_2(2d, k)$.

Demonstração. A demonstração segue por indução em k.

Base (k=2): Note que $\varphi_2(2d,2)=\Phi(2d,2)$, pois, seja uma k-partição não par $\mathcal{P}=(P_1,P_2)$, como 2d é par, temos que $|P_1|$ e $|P_2|$ são pares ou $|P_1|$ e $|P_2|$ são ímpares. Note que $\Phi(2d,2)=2^{2d}-\mu(2d,2)$, pois há exatamente 2^{2d} formas de particionar 2d elementos em duas partes P_1 e P_2 e dessas 2^{2d} maneiras há $\mu(2d,2)$ maneiras de particionar 2d termos tal que $|P_1|$ e $|P_2|$ sejam pares. Note que:

$$\mu(2d,2) = \sum_{i=0}^{d} {2d \choose 2i} \cdot T(2i,1) = \sum_{i=0}^{d} {2d \choose 2i} = 2^{2d-1}$$
 (6)

Logo, temos que $\varphi_2(2d,2)=\Phi(2d,2)=2^{2d}-2^{2d-1}=2^{2d-1}=R(2d,2)$ e o resultado segue.

Passo (k > 1): Suponha que $R(2d, \ell) = \varphi_2(2d, \ell)$, para todo $2 \le \ell < k$.

Como somente as partes P_1 e P_2 tem tamanho ímpar, temos que a parte P_k tem tamanho par, pois k > 2. Sendo assim, existe um i tal que $|P_k| = 2i$, onde $0 \le i \le d-1$.

Note que $|P_k| \leq 2d-2$, pois como P_1 e P_2 possuem tamanho ímpar, temos que há ao menos um termo em P_1 e P_2 . Sabemos que há $\binom{2d}{2i}$ maneiras de escolher 2i elementos de 2d elementos para a parte P_k . Note que ao escolher 2i elementos para a parte P_k temos que particionar os 2d-2i elementos restantes em (k-1) partes, de modo que apenas as partes P_1 e P_2 tenham tamanho par. Sendo assim, temos que escolher uma (k-1)-partição não par \mathcal{P}' de 2d-2i elementos, onde apenas P_1 e P_2 tem cardinalidade ímpar. Note que há $\varphi_2(2d-2i,k-1)$ maneiras de escolher \mathcal{P}' . Sendo assim:

$$\varphi_2(2d,k) = \sum_{i=0}^{d-1} {2d \choose 2i} \cdot \varphi_2(2d-2i,k-1)$$
 (7)

Por HI, $R(2d-2i,k-1)=\varphi_2(2d-2i,k-1)$. Note que $\binom{2d}{2i}=\binom{2d}{2d-2i}$. Logo:

$$\varphi_2(2d, k) = \sum_{i=0}^{d-1} {2d \choose 2d - 2i} \cdot R(2d - 2i, k - 1)$$

$$= \sum_{i=1}^{d} {2d \choose 2i} \cdot R(2i, k - 1) = R(2d, k)$$
(8)

Lema 4. $\varphi_2(2n,k) \leq \mu(2n,k)$.

Demonstração. □

Lema 5.
$$\Phi_2(2d,k) = \binom{k}{2} \cdot \varphi_2(2d,k)$$
.

 $\begin{array}{ll} \textit{Demonstração}. \ \ \text{Pela definição}, \ \ \varphi_2(2d,k) \ \ \text{conta} \ \ \text{a quantidade de k-partições \mathcal{P}} = \{P_1,P_2,\dots P_k\}, \ \text{onde apenas P_1 e P_2 tenham tamanho ímpar. Pela definição, $\Phi_2(2d,k)$ conta a quantidade de k-partições \mathcal{P} = $\{P_1,P_2,\dots P_k\}$ onde exatamente duas partes quaisquer P_i e P_j tem tamanho ímpar, para algum $1 \le i,j \le k$. Note que $\varphi_2(2d,k)$ não conta as k-partições onde $|P_i|$ ou $|P_j|$ são ímpares, para $i,j \ge 3$. Mas, neste caso, podemos considerar P_i e P_j como sendo as partes P_1 e P_2, de modo que a quantidade de k-partições ímpares distintas onde somente $|P_i|$ e $|P_j|$ são ímpares seja igual a $\varphi_2(2d,k)$. Como há exatamente $\binom{k}{2}$ formas de escolher duas partes P_i e P_j entre as k partes, de modo que $|P_i|$ e $|P_j|$ sejam ímpares, temos que $\Phi_2(2d,k)$ = $\binom{k}{2} \cdot \varphi_2(2d,k)$. }$

Lema 6. Seja a recorrência a seguir:

$$X(2d) = \begin{cases} 1 & \text{se } d = 0\\ (2d - 1)k \cdot X(2d - 2) & \text{c. c.} \end{cases}$$
 (9)

Temos que $\mu(2d, k) \leq X(2d)$.

Demonstração. A demonstração segue por indução em d.

Base (d=0): Se d=0, então $T(0,k)=1 \le X(0)$ e o resultado segue.

Passo (d>0): Suponha que $\mu(2\ell,k)\leq X(2\ell)$, para todo $0\leq \ell < d$. Seja $\mathcal{P}=(P_1,P_2\dots P_k)$ uma k-partição par de 2d elementos. Considere que o elemento $2d\in P_1$. Como $|P_1|$ é par, temos que existe um elemento $y\in P_1$, tal que $y\neq 2d$. Seja \mathcal{P}' a k-partição resultante da remoção dos elementos 2d e y da parte P_1 de \mathcal{P} . Note que \mathcal{P}' é uma k-partição par de 2d-2 elementos. Portanto, \mathcal{P}' é contada em $\mu(2d-2,k)$. Sendo assim, $\mu(2n-2,k)$ conta as k-partições pares de 2d elementos onde $y,2n\in P_1$. Note que $k\cdot \mu(2n-2,k)$ conta as k-partições pares de 2d elementos, onde o elemento y e o elemento 2n pertencem a mesma parte, pois há k partes em \mathcal{P} e $\mu(2n-2,k)$ conta as k-partições pares de 2d elementos restantes. Sendo assim, $(2d-1)k\cdot \mu(2d-2,k)$ conta as k-partições pares de 2n elementos, onde $y,2n\in P_1$. Observe que p0 pode ser qualquer um dos p1 elementos restantes. Sendo assim, p2 e p3 é um elemento distinto de p4 e p5 e p6 e p7 e p8 é um elemento distinto de p8 portanto, p9 e p9 e

$$\mu(2d,k) < (2d-1)k \cdot \mu(2d-2,k) < (2d-1)k \cdot X(2d-2) = X(2d) \tag{10}$$

Lema 7. $X(2d) \le (d \cdot k)^d$

 \square

Lema 8. $\Phi(2d+2,k) \ge \Phi(2d,k) \cdot k^2$

Demonstração. Para demonstrar este lema, iremos contar as k-partições não pares possíveis de 2d+2 elementos geradas a partir das k-partições contadas em $\Phi_2(2d,k)$, $\Phi_{\geq 4}(2d,k)$ e em $\mu(2d,k)$. Note que podemos formar uma k-partição \mathcal{P}' de 2d+2 elementos, a partir de uma k-partição \mathcal{P} de 2d elementos, combinando os elementos 2n+1 e 2n+2 entre as k partes de \mathcal{P} . Observe que temos k^2 maneiras de combinar os elementos 2n+1 e 2n+2 entre as k partes, sendo assim, há k^2 partições \mathcal{P}'_1 distintas.

Agora, tome uma k-partição não par \mathcal{P}_1 de 2d elementos contada em $\Phi_{\geq 4}(2d,k)$, i.e., \mathcal{P}_1 é uma k-partição com ao menos 4 partes de tamanho ímpar. Seja \mathcal{P}_1' uma k-partição resultante das k^2 combinações dos termos 2d+1 e 2d+2 nas k partes de \mathcal{P}_1 . Como \mathcal{P}_1 tem ao menos 4 partes de tamanho ímpar, temos que \mathcal{P}_1' é uma k-partição não par, para qualquer k-partição \mathcal{P}_1' . Sendo assim, $\Phi(2n+2,k) \geq \Phi_{\geq 4}(2n,k) \cdot k^2$.

Agora, tome uma k-partição não par \mathcal{P}_2 de 2d elementos, com exatamente duas partes de tamanho ímpar. Considere que as partes P_i e P_j tenham tamanho ímpar em \mathcal{P}_2 . Seja \mathcal{P}_2' uma k-partição de 2d+2 termos resultante das k^2 combinações dos termos 2d+1 e 2n+2 nas k partes de P_2 . Observe que \mathcal{P}_2' é uma k-partição par se e somente se combinamos os elementos 2d+1 e 2d+2 nas partes P_i e P_j . Como há exatamente duas formas de combiná-los de tal maneira, temos que há k^2-2 partições distintas \mathcal{P}_2' não pares. Note que a partição \mathcal{P}_2' é distinta da partição \mathcal{P}_1' , pois ao retirarmos os elementos 2d+1 e 2d+2 de \mathcal{P}_1' e \mathcal{P}_2' obtemos k-partições de 2d termos distintas. Sendo assim, podemos somar as k-partições \mathcal{P}_2' e \mathcal{P}_1' . Portanto:

$$\Phi(2d+2,k) \ge \Phi_{\ge 4}(2d,k) \cdot k^2 + \Phi_2(2d,k) \cdot k^2 - 2 \cdot \Phi_2(2d,k)
> (\Phi_2(2d,k) + \Phi_{>4}(2d,k)) \cdot k^2 - 2 \cdot \Phi_2(2d,k)$$
(11)

Agora, tome uma k-partição par \mathcal{P}_3 de 2d elementos. Seja \mathcal{P}_3' uma k-partição de 2d+2 termos resultante das k^2 combinações possíveis dos elementos 2d+1 e 2d+2 nas k partes de \mathcal{P}_3 . Note que se os elementos 2d+1 e 2d+2 pertencem a mesma parte, então \mathcal{P}_3' é uma k-partição par. Do contrário, \mathcal{P}_3' é uma k-partição ímpar. Sendo assim, temos exatamente k partições \mathcal{P}_3' pares, das k^2 partições possíveis, pois há k maneiras dos termos 2n+1 e 2n+2 pertencerem a mesma parte de \mathcal{P}_3 . Logo, temos k^2-k partições não pares \mathcal{P}_3' . Note que \mathcal{P}_3' é distinto de \mathcal{P}_2' e \mathcal{P}_1' , pelo mesmo argumento dado anteriormente. Sendo assim:

$$\Phi(2d+2,k) \ge (\Phi_2(2d,k) + \Phi_{\ge 4}(2d,k)) \cdot k^2 - 2 \cdot \Phi_2(2d,k) + \mu(2d,k) \cdot k(k-1)$$
(12)

Note que $\Phi(2d,k) = \Phi_2(2d,k) + \Phi_{\geq 4}(2d,k)$, pois, como temos um número par de elementos, não há como ter uma k-partição com ímpar partes de tamanho ímpar, sendo assim, $\Phi_i(2d,k) = 0$, para todo i ímpar. Logo:

$$\Phi(2d+2,k) \ge (\Phi_2(2d,k) + \Phi_{\ge 4}(2d,k)) \cdot k^2 - 2 \cdot \Phi_2(2d,k) + \mu(2n,k) \cdot k(k-1)
\ge (\Phi(2d,k)) \cdot k^2 - 2 \cdot \Phi_2(2d,k) + \mu(2d,k) \cdot k(k-1)$$
(13)

Iremos demonstrar que $\mu(2d,k)\cdot k(k-1)-2\cdot \Phi_2(2d,k)\geq 0.$ Pelo Lema 5, temos que:

$$2 \cdot \Phi_2(2d, k) = 2 \cdot {k \choose 2} \cdot \varphi_2(2d, k)$$

= $k(k-1) \cdot \varphi_2(2d, k)$ (14)

Pelo Lema 4, temos que:

$$k(k-1) \cdot \varphi_2(2d,k) \le k(k-1) \cdot \mu(2d,k) \tag{15}$$

Por (14) e (15), temos que:

$$2 \cdot \Phi_2(2d, k) \le k(k-1) \cdot \varphi_2(2d, k) \le k(k-1) \cdot \mu(2d, k)$$

$$\therefore \mu(2d, k) \cdot k(k-1) - 2 \cdot \Phi_2(2d, k) \ge 0$$
(16)

Sendo assim, temos que $\Phi(2d+2,k) \ge \Phi(2d,k) \cdot k^2$, como desejado.

Lema 9. Seja X_{2d} o evento de uma k-partição de 2d elementos \mathcal{P} ser par. Seja X_{2d+2} o evento de uma k-partição de 2d+2 elementos \mathcal{P}' ser par. Temos que $\mathbb{P}[X_{2d+2}] \leq \mathbb{P}[X_{2d}]$.

 $\begin{array}{l} \textit{Demonstração}. \ \ \text{Sejam} \ \Omega \ \text{e} \ \Omega' \ \text{os conjuntos de todas} \ k-\text{partições} \ \text{de} \ 2d \ \text{e} \ 2d+2 \ \text{elementos}, \\ \text{respectivamente. Note que} \ \mathbb{P}[\overline{X_{2d}}] = \frac{\Phi(2d,k)}{|\Omega|} \ \text{e} \ \mathbb{P}[\overline{X_{2d+2}}] = \frac{\Phi(2d+2,k)}{|\Omega'|}. \ \text{Observe que} \\ |\Omega| \ = \ k^{2d}, \ \text{pois cada um dos} \ 2d \ \text{termos pode pertencer a qualquer uma das} \ k \ \text{partes} \\ \text{independentemente. Da mesma forma, } |\Omega'| \ = \ k^{2d+2}. \ \text{Pelo Lema 8:} \end{array}$

$$\Phi(2d+2,k) \ge \Phi(2d,k) \cdot k^{2}$$

$$(\rightarrow) \frac{\Phi(2d+2,k)}{k^{2d+2}} \ge \frac{\Phi(2d,k)}{k^{2d+2}} \cdot k^{2}$$

$$(\rightarrow) \frac{\Phi(2d+2,k)}{k^{2d+2}} \ge \frac{\Phi(2d,k)}{k^{2d}}$$

$$(\rightarrow) \mathbb{P}[\overline{X_{2d+2}}] \ge \mathbb{P}[\overline{X_{2d}}]$$
(17)

Portanto, temos que $\mathbb{P}[X_{2d+2}] = 1 - \mathbb{P}[\overline{X_{2d+2}}] \le 1 - \mathbb{P}[\overline{X_{2d}}] = \mathbb{P}[X_{2d}].$

Lema 10. Seja X_{2d} o evento de uma k-partição de 2d elementos \mathcal{P} ser par. Seja G um grafo de ordem n colorido com k cores uniforme e aleatoriamente. Seja Y_v o evento de v não ter testemunha ímpar, para $v \in V(G)$ e d(v) = 2d. Temos que $\mathbb{P}[X_{2d}] = \mathbb{P}[Y_v]$.

Demonstração. Sabemos que há $\mu(2d,k)$ maneiras de k-colorir os vértices pertencentes a N(v), de modo que v não possua testemunha ímpar. Note que temos exatamente $\mu(2d,k)\cdot k^{n-2d}$ maneiras de colorir G com k cores de modo que v não possua testemunha ímpar, pois ao colorir N(v) com uma das k-colorações contadas em $\mu(2d,k)$, podemos colorir os vértices de $V(G)\setminus N(s)$ com qualquer uma das k cores disponíveis. Note que há k^n formas de colorir G com k cores. Sendo assim:

$$\mathbb{P}[Y_v] = \frac{\mu(2d, k) \cdot k^{n-2d}}{k^n} = \frac{\mu(2d, k)}{k^{2d}} = \mathbb{P}[X_{2d}]$$
 (18)

Lema 11. Seja G um grafo. Sejam δ e Δ o grau mínimo e máximo de G, respectivamente. Temos que $\chi_{io}(G) \leq \ell \cdot \sqrt[\ell]{e \cdot \Delta^2}$, para $1 \leq \ell \leq \frac{\delta}{2}$.

 $\begin{array}{l} \textit{Demonstração}. \text{ Pinte os vértices de } G \text{ com } k \text{ cores aleatoriamente e independentemente,} \\ \text{onde } k = \ell \cdot \sqrt[\ell]{e \cdot \Delta^2}, \text{ para } 1 \leq \ell \leq \frac{\delta}{2}. \text{ Seja } Y_v \text{ o evento de } v \text{ não ter testemunha ímpar,} \\ \text{para } v \in V(G). \text{ Se } v \text{ tem grau ímpar, sabemos que } \mathbb{P}[Y_v] = 1. \text{ Suponha que } v \text{ tem grau par, } i.e., d(v) = 2d, \text{ para } d \geq 0. \text{ Pelo Lema } 10, \text{ temos que } \mathbb{P}[Y_v] = \mathbb{P}[X_{2d}], \text{ onde } X_{2d} \text{ \'e o evento de uma } k-\text{partição de } 2d \text{ elementos } \mathcal{P} \text{ ser par. Pelo Lema } 9, \text{ temos que } \mathbb{P}[X_{2d}] \leq \mathbb{P}[X_{2\ell}], \text{ para } \ell \leq d. \text{ Note que } \mathbb{P}[X_{2\ell}] = \frac{\mu(2\ell,k)}{k^{2\ell}}. \text{ Pelos Lemas } 6 \text{ e } 7, \text{ temos que } \mu(2\ell,k) \leq (\ell \cdot k)^\ell. \text{ Sendo assim:} \end{aligned}$

$$\mathbb{P}[Y_v] \le \mathbb{P}[X_{2\ell}] = \frac{\mu(2\ell, k)}{k^{2\ell}} \le \frac{(l \cdot k)^{\ell}}{k^{2\ell}} = \left(\frac{\ell}{k}\right)^{\ell} = \frac{1}{e \cdot \Delta^2}$$
(19)

Note que o evento Y_v é dependente a no máximo δ^2 eventos, para todo $v \in V(G)$. Sendo assim, pelo Lema Local de Lovász, temos que $\mathbb{P}[\bigcap_{v \in V(G)} \overline{Y_v}] > 0$. Logo $\chi_{io} \leq k = 1$

$$\ell \cdot \sqrt[\ell]{e \cdot \Delta^2}$$
, para $1 \le \ell \le \frac{\delta}{2}$.