

فرض کنیم  $G = (V, E)$  یک گراف ساده باشد.  $k$ -رنگ‌آمیزی معتبر از گراف  $G$  نگاشتی مانند  $c: V(G) \rightarrow \{1, 2, \dots, k\}$  است، به طوری که برای هر یال  $uv$  در  $E$ ،  $c(u) \neq c(v)$ . کوچک‌ترین عدد طبیعی  $k$  را که گراف  $G$  یک  $k$ -رنگ‌آمیزی معتبر داشته باشد، عدد رنگی رأسی  $G$  می‌نامیم و با نماد  $\chi(G)$  نمایش می‌دهیم. به ازای هر رأس‌های  $G$  به  $k$  زیرمجموعه  $V_1, V_2, \dots, V_k$  است به طوری که برای هر  $i$ ،  $1 \leq i \leq k$ ، مجموعه  $V_i$  یک مجموعه مستقل در  $G$  است.

واضح است که همواره عدد رنگی بزرگ‌تر یا مساوی عدد خوشه‌ای خواهد بود و با الگوریتم حریصانه<sup>۱</sup> می‌توان یک کران بالا برای  $\chi$  پیدا کرد.

قضیه ۲.۱. (بروکس، [۱۸]) فرض کنیم گراف  $G$  هم‌بند و گراف کامل و دور فرد نباشد. در این صورت  $\chi(G) \leq \Delta(G)$ .

فرض کنیم  $G = (V, E)$ . منظور از  $k$ -رنگ‌آمیزی معتبر یالی از گراف  $G$  نگاشتی مانند  $c: E(G) \rightarrow \{1, 2, \dots, k\}$  است، به طوری که برای هر دو یال مجاور  $e_1$  و  $e_2$ ،  $c(e_1) \neq c(e_2)$ . کوچک‌ترین عدد طبیعی  $k$  را که گراف  $G$  یک  $k$ -رنگ‌آمیزی یالی معتبر داشته باشد، عدد رنگی یالی  $G$  می‌نامیم و با نماد  $\chi'(G)$  نمایش می‌دهیم.

تعریف ۳.۱. فرض کنیم برای هر رأس  $v \in V(G)$ ، لیستی از رنگ‌هایی باشد که می‌توان به رأس  $v$  نسبت داد. یک لیست رنگی  $f$ ، یک رنگ‌آمیزی معتبر است به طوری که برای هر رأس  $v$ ،  $f(v) \in L(v)$ . گراف  $G$  را  $k$ -رنگ‌پذیر لیستی می‌نامیم، هرگاه هر لیست  $k$  عضوی که به رؤس آن نسبت دهیم، یک لیست رنگی باشد. منظور از عدد رنگی لیستی،  $\chi_l(G)$ ، کوچک‌ترین عدد  $k$  ای است، به طوری که  $G$ ،  $k$ -رنگ‌پذیر لیستی باشد.

تعریف ۴.۱. فرض کنیم گراف  $G = (V, E)$ ،  $S \subseteq V(G)$  و  $c$  یک  $k$ -رنگ‌آمیزی از رأس‌های  $G$  باشد. اگر  $c$  را بتوان به طور منحصر به فرد از  $c|_S$  به یک  $k$ -رنگ‌آمیزی  $G$  گسترش دهیم، در این صورت  $S$  را یک مجموعه تعیین‌کننده برای  $G$  می‌نامیم. اندازه کوچک‌ترین مجموعه تعیین‌کننده را عدد تعیین‌کننده  $G$  می‌نامیم و با نماد  $d(G, k)$  نشان می‌دهیم.

مفهوم مجموعه تعیین‌کننده در طرح‌های بلوکی و مربع‌های لاتین تعریف و مورد بررسی قرار گرفته است، [۱۶] و [۱۲]. مفهوم مجموعه تعیین‌کننده در رنگ‌آمیزی گراف‌ها برای اولین بار توسط دکتر محمودیان [۱۴] در سال ۱۹۹۵ تعریف شده است. طبق تعریف رنگ‌آمیزی، مجموعه تعیین‌کننده برای  $k < \chi(G)$  تعریف نشده است و برای  $k > \Delta(G) + 1$ ،  $d(G, k) = |V(G)|$ . بنابراین مقدار  $d(G, k)$  به ازای  $k \leq \Delta(G) + 1$  غیر بدیهی است.

مثال ۵.۱. فرض کنیم  $P$  گراف پیترسن و  $G$  گراف شکل ۱.۱ باشند. در این صورت  $d(P, 3) = 4$  و  $d(G, 3) = 2$ .

مجموعه تعیین‌کننده رنگ‌آمیزی ارتباط نزدیکی با رنگ‌آمیزی لیستی گراف دارد. هر مجموعه تعیین‌کننده  $S$ ، یک لیست رنگی بر روی رؤس گراف  $\langle G - S \rangle$  القاء می‌کند که با استفاده از این لیست رنگی،  $\langle G - S \rangle$  به طور

<sup>۱</sup>Greedy coloring