## فصل ۲

## قضيهي مُرلي

## ۱.۲ جلسهی چهاردهم، لم رمزی

در فصل قبل و در جلسات آموختال، با یادگیریِ پیشنیازهای نظریهی مدلی، ورزیدگی لازم را برای ورود به بحث اصلی کسب کردهایم. از این نقطه ی درس به بعد با یادگیریِ مقدمات پیشرفته تری به سمت بیان و اثبات قضیه ی مُرلی پیش خواهیم رفت. نخست، به طور خلاصه به تبیین ابزار ترکیباتی مورد نظر خود، یعنی قضیه ی رمزی می پردازیم.

عموماً در نظریهی مدل، از قضیهی رمزی ۱ و یا از تعمیمی از آن، به نام قضیهی اردوش ـ رادو ۲ برای یافتن دنبالههای بازنشناختنی استفاده می شود. دنبالههای بازنشناختنی، که در جلسات بعد مفصلاً بدانها خواهیم پرداخت، دنبالههایی هستند که هر تعداد از اعضایشان، بسته به ترتیب قرارگیریشان در دنباله، از منظرِ تئوری مورد نظر، همارزش هستند. برای یافتن این چنین دنبالهای، عناصر یک دنبالهی دلخواه را، بسته به همارزش بودنشان نسبت به فرمولها، «رنگ آمیزی» می کنیم و با استفاده از لم رمزی، زیرمجموعهای «تکرنگ» از این دنباله استخراج می کنیم.

<sup>\</sup>Ramsev

<sup>&</sup>lt;sup>r</sup>Erdös - Rado

## ۱.۱.۲ لم رمزی

برای مجموعه ی دلخواهِ X و عدد طبیعی k تعریف میکنیم:

$$[X]^k = \{Y \subseteq X : |Y| = k\}.$$

برای هر عددِ طبیعیِ ۱۰  $n \geq n$  هر تابع

$$f: [X]^k \to n = \{ \cdot, 1, \dots, n-1 \}$$

را یک رنگ آمیزی از زیرمجموعههای k عضوی مجموعه X توسط n رنگ میخوانیم. مجموعه ی  $Y\subseteq X$  را برای رنگ آمیزی f همگن (یا تکرنگ) میخوانیم هرگاه همه ی زیرمجموعههای X عضوی آن، تحت X را برای رنگ یکسان داشته باشند؛ به بیان دیگر، هرگاه X شرگاه X اشد. پس اگر X مجموعهای تکرنگ برای رنگ آمیزی X باشد، عدد X با باشد، عدد X و بان موجود است که برای هر X با X با X و ادریم X و باندی موجود است که برای هر X و با X با X و بازی می داری می رنگ آمیزی X باشد، عدد X و باند و باندی موجود است که برای هر X و باند و باندی می دادیم و باندی می میخوانیم و باند و

قضیه ۱۴۷ (رمزی): فرض کنید مجموعه ی نامتناهی X و اعداد و  $k,n\geq 1$  داده شده باشند. برای هر رنگ آمیزی  $f:[X]^k\to N$  موجود است.

قضیهی بالا، صورت نامتناهی لم رمزی است. عموماً در ترکیبیات، نخست صورت متناهی این لم را ثابت میکنند و از آن صورت نامتناهیش را نتیجه میگیرند، اما طرزفکر نظریهی مدلی، ما را بر آن میدارد که همواره برای یافتن رابطه میان متناهی و نامتناهی از قضیهی فشردگی استفاده کنیم. یادآوری ۱۴۸: حکم قضیهی بالا در نمادگذاری زیر خلاصه می شود:

$$\aleph$$
.  $\rightarrow (\aleph$ .) $_k^n$ 

پیش از اثبات قضیه به بیان چند مصداق آشنا از آن می پردازیم.

مثال ۱۴۹: در حالت k=1 قضیهی رمزی همان اصل خانهی کبوتری است: اگر نامتناهی عنصر در متناهی جایگاه قرار گرفته باشند،حداقل در یک جایگاه، نامتناهی عنصر جای گرفته است.

مثال ۱۵۰: فرض کنید (V,R) گرافی نامتناهی باشد. روی  $[V]^{\Upsilon}$  یک رنگ آمیزی به صورت زیر تعریف کنید:

$$f(\lbrace x, y \rbrace) = \begin{cases} V & V \models R(x, y) \\ V \models \neg R(x, y). \end{cases}$$

بنا به قضیهی رمزی، یا زیرگرافی نامتناهی از گراف V موجود است که همهی رأسهای آن دوبه دو به هم متصلند (زیرگراف کامل)، و یا زیرگرافی نامتناهی موجود است که هیچ یالی میان رأسهای آن وجود ندارد.

مثال ۱۵۱: با استفاده از قضیه ی رمزی ثابت کنید که هرگاه  $(X, \leq)$  یک مجموعه ی مرتبِ خطی نامتناهی باشد، آنگاه X یا شامل یک دنباله ی صعودی نامتناهی و یا شامل یک دنباله ی نزولی نامتناهی است.

در ادامه، قضیهی رمزی را با استقراء روی k ثابت کردهایم.

اثبات قضیهی رمزی. اگر ۱ k=1 آنگاه قضیهی رمزی همان اصل لانهی کبوتری است. فرض کنیم حکم قضیهی برای k برقرار باشد؛ یعنی برای هر k داشته باشیم:

$$\aleph \to (\aleph \cdot)_k^n$$
.

میخواهیم درستی آن را برای k+1 تحقیق کنیم. فرض کنیم که X مجموعهای نامتناهی باشد و f یک رنگ آمیزی از زیرمجموعههای k+1 عضوی آن با n رنگ. بدون کاسته شدن از کلیت، مجموعه x+1 می از زیرمجموعههای  $x_1 < x_2 < \dots$  فرض می کنیم. در ادامه دو دنباله ی  $x_1 < x_2 < \dots$  از عناصر  $x_1 < x_2 < \dots$  از اعضای  $x_1 < x_2 < \dots$  خواهیم ساخت و مجموعه ی مورد نظر را از میان عناصر دنباله ی اول استخراج می کنیم. قرار می دهیم  $x_1 < x_2 < \dots$ 

رنگآمیزی  $f_1(Z)=f(Z\cup\{x_1\})$  را با ضابطه ی  $f_1:[X-\{x_1\}]^k\to n$  در نظر رنگآمیزی  $f_1:[X-\{x_1\}]^k\to n$  را با ضابطه ی  $f_1:[X-\{x_1\}]^k\to n$  در نظر  $f_1:[X-\{x_1\}]^k\to n$  را با ضام به فرض استقراء، این رنگآمیزی دارای یک مجموعه های  $f_1:[X-\{x_1\}]^k\to n$  است. قرار می دهیم  $f_2:[X-\{y_1\}]^k\to n$  را در نظر گرفته فرض می کنیم که  $f_3:[X-\{y_1\}]^k\to n$  رنگ آمیزی  $f_3:[X-\{y_1\}]^k\to n$  رنگ آمیزی رومجموعه های  $f_3:[X-\{y_1\}]^k\to n$  رنگ آمیزی رومجموعه های  $f_3:[X-\{y_1\}]^k\to n$  رنگ آمیزی رومجموعه های  $f_3:[X-\{y_1\}]^k\to n$  رنگ مشترک زیرمجموعه های خصوی و به با با شند. نیز قرار می دهیم  $f_3:[X-\{y_1\}]^k\to n$  را دامه داده به عناصر عضوی  $f_3:[X-\{y_1\}]^k\to n$  رنگ آمیزی رومجموعه های و به عناصر عضوی و به با با شند. نیز قرار می دهیم  $f_3:[X-\{y_1\}]^k\to n$  را دامه داده به عناصر

$$y_1 < y_7 < \dots$$

مىرسىم. نيز داريم

 $Y_1 \subset Y_7 \subset \dots$ 

 $n_{\mathsf{T}}$ قرار دهید  $Y'=\{y_1,\ldots\}$  هر زیرمجموعه ی  $X'=\{y_1,\ldots\}$  عضوی از Y' اگر شامل  $y_i$  باشد، به رنگ  $x_i$ . از آنجا که تعداد رنگها متناهی است، یکی از رنگها بی نهایت بار تکرار می شود و مجموعه ی  $y_i$  های متناظر این رنگ، همان مجموعه ی مطلوب ماست.

قضیه ۱۵۲ (رمزی متناهی): برای اعداد طبیعیِ دلخواهِ n,m,k عددی طبیعی چون r(n,m,k) موجود است، به طوری که

$$r(n,m,k) \to (m)_n^k$$
;

یعنی بدان گونه که اگر X مجموعهای با اندازه ی حداقل r(n,m,k) باشد و f یک رنگ آمیزی از زیر مجموعههای k عضوی آن با استفاده از n رنگ، آنگاه زیر مجموعهای از k با اندازه ی حداقل k یافت می شود که همه ی زیر مجموعه های k عضوی آن همرنگ هستند.

اثبات. به برهان خلف، گیریم اعداد m,n,k چنان موجود باشند که مجموعهای با هیچاندازه ی m متناهی یافت نشود که اگر زیرمجوعههای k عضوی آن را n رنگ کنیم زیرمجموعهای همگن و k عضوی پیدا شود. زبان k و تئوری k را در آن با عضوی پیدا شود. زبان k و تئوری k را در آن با اصول زیر در نظر بگیرید:

$$\forall x_1,\ldots,x_k \quad R_i(x_1,\ldots,x_k) 
ightarrow \bigwedge_{l \neq k \in \{1,\ldots,k\}} x_l \neq x_t \quad i \in \{1,\ldots,n\}$$
 $\forall x_1,\ldots,x_k \quad R_i(x_1,\ldots,x_k) 
ightarrow R_i(x_{\sigma(1)},\ldots,x_{\sigma(k)}) \quad \sigma \in \mathcal{C}(k), i \in \{1,\ldots,n\}$ 
 $\forall x_1,\ldots,x_k \quad \left(\bigwedge x_l \neq x_t 
ightarrow \bigvee_{i=1}^n R_i(x_1,\ldots,x_k)\right)$ 
 $\forall x_1,\ldots,x_k \quad \neg \left(R_i(x_1,\ldots,x_k) \land R_j(x_1,\ldots,x_k)\right) \quad i \neq j.$ 

بنابراین اگر  $M \models T$  آنگاه هر k عنصر از آن توسط رابطه های  $R_1, \ldots, R_n$  در کلاسِ یک رنگ قرار می گیرند (عناصر هم رنگ را در یک کلاس قرار داده ایم). جمله ی زیر را در نظر بگیرید:

$$\psi_m := \neg \left[ \exists Y \quad |Y| \ge m \quad \land \quad \bigvee_i \left( \forall y_1, \dots, y_k \in Y \quad R_i(y_1, \dots, y_k) \right) \right].$$

 $T\cup\{\psi_m\}$  جمله  $\psi_m$  میگوید که هیچ مجموعه یه همگنی از اندازه ی حداقل  $\psi_m$  وجود ندارد. تئوری بنا به فرض، دارای مدلهای متناهی به اندازه ی دلخواه بزرگ، و بنا به فرض، دارای مدلهای متناهی به اندازه ی دلخواه بزرگ و بنا به فرض، دارای مدلهای متناهی به اندازه ی دلخواه بزرگ و بنا به فرض، دارای مدلهای متناهی به اندازه ی دلخواه بزرگ و بنا به فرض و بن

k است. وجود مدل نامتناهی برای این تئوری، معادل وجود یک رنگ آمیزی از زیرمجموعههای عضوی یک مجموعهی نامتناهی است که هیچ زیرمجموعهی همگن نامتناهی ای برایش یافت نشود، و این لم رمزی نامتناهی را نقض میکند.  $\Box$ 

قضیه ی رمزیِ متناهی از حساب پئانو اثبات شدنی است؛ لیکن صورتی پیشرفته تر از آن ۳ هست که بنا به قضیه ای از پاریس و هرینگتون ۴ با آنکه در اعداد طبیعی درست است، از حساب پئانو قابل اثبات نیست. این صورت در واقع اولین مثال عینی برای ناتمامیت بوده است.

<sup>\*</sup>Paris, Harrington

<sup>.</sup> در این صورت روی مجموعهی همگنِ  $\overline{Y}$  قیدِ  $|Y| > \min Y$  گذاشته می شود.