

رویگردهایی به مسأله تعداد توپولوژی‌ها روی یک مجموعه متناهی: از منظر شبکه

حسین خورشیدی

چکیده

متن حاضر بخشی از یک تحقیق موضوعی پیرامون مسأله شمارش توپولوژی‌ها روی یک مجموعه متناهی است که شامل: ویژگی‌های شبکه توپولوژی‌ها، خواص توپولوژی‌های AT (اصالی)، معادل بودن این مسأله با شمارش پیش‌ترتیب‌ها روی n نقطه، نحوه ارتباط مفاهیم توپولوژیکی روی یک مجموعه متناهی و نتایج به دست آمده برای $n \leq 16$ می‌باشد. متن از لحاظ مفاهیم توپولوژیکی خودکفا است.

۱ مقدمه

یافتن تعداد توپولوژی‌ها روی یک مجموعه متناهی از آن دسته مسائلی است که طراحی آن نیاز به اطلاعات عمیق ندارد و هر شخص مبتدی ممکن است با این سؤال مواجه شود اما، پاسخگویی به آن چنان دشوار است که تاکنون (زمان نگارش این مقاله) فرمول صریحی برای تعیین آن به دست نیامده است؛ البته روابط نویدبخشی یافت شده که برخی از آنها ([۲۱] و [۱۷]) را ذکر خواهیم نمود. چنانچه این شمارش با تفکیک توپولوژی‌های همومورف باشد آن را شمارش توپولوژی‌های بانگ^۱ و در صورت یکی دانستن توپولوژی‌های همومورف آن را شمارش توپولوژی‌های بی‌بانگ^۲ می‌نامند.^۳

1) labeled 2) unlabeled

۳) در اینجا واژه «بانگ» بر واژه «نشان» ترجیح داده شده است زیرا عبارت نامصطلح «نشان زدن» معنی «برچسب زدن» را نمی‌رساند.

در اینجا حاصل بیش از ۸ سال تلاش^۱ و جستجوی نگارنده برای درک این موضوع، که تقریباً در بین تمامی بزرگان ریاضی ایران مهجور مانده و گواه آن سمینارها و کنفرانسهای داخلی است، ارائه می‌شود. به سبب حجم زیاد، به ناچار مطالب به دو قسمت: «از منظر مشبکه» و «الگوریتمها و اعداد» تقسیم شده است. در قسمت دوم (که در حال تدوین است) الگوریتمهایی که از سال ۱۹۶۶ (نخستین مقالات) تا سال ۲۰۰۰ بوجود آمده مورد بررسی قرار خواهد گرفت؛ اما پیش از آن شایسته است دیدگاه خود را وسعت داده از منظری زیباتر به موضوع بنگریم تا ساختار توپولوژی‌ها و روابط آنها با یکدیگر را مشاهده کرده، علاوه بر یافتن صورتی معادل برای مسئله فوق، شیوه‌ای متفاوت برای ارتباط با گستره‌ای از مفاهیم توپولوژیکی به دست آوریم. گفتنی است که رویکردهای دیگری مانند «تقریبهای مجانبی» و «گراف و ترکیبیت» نیز می‌توانند در نظر گرفته شوند. اما در باب رفتار مجانبی، تنها علاقه‌مندان را به [۳]، [۱۰]، [۱۱]، [۱۲]، [۱۳]، [۱۴]، [۱۵]، [۱۶]، [۲۶]، [۲۷] و [۲۸] ارجاع می‌دهیم. درخصوص گراف و ترکیبیت هر چند مسئله فوق با مسئله تعیین تعداد گرافهای جهت‌دار بازتابی و ترابایی^۲ روی n نقطه معادل است و نگارنده جایگاه اصلی مسئله را در وادی ترکیبیت می‌داند اما ترجیح می‌دهد دست همکاری به سوی متخصصین این فن دراز کرده متواضعانه، ایده‌های خود را که ظاهراً هنوز بکرنند در محضرشان ابراز نماید. در هر حال مطالعه [۶] و [۷] به جهت نگاهی که به گرافها دارند می‌تواند مفید باشد و مفاهیمی که در بخش ۴ درباره ترتیب‌ها بیان شده به نوعی همان مفاهیم نظریه گراف هستند. در جای‌جای متن حاضر و مقاله دیگر (الگوریتم‌ها) در حد توان، توشه‌ای از ترکیبیت بر خواهیم گرفت.

از آنجا که تسریع و تسهیل در فهم و تا حد امکان اشراف بر موضوع در ضمن اختصار، مبنای اصلی در نگارش می‌باشد لذا از بیان اثبات اکثر قضایا صرف نظر شده است و به جای آن، بی‌نیاز نمودن خواننده از جستجوی تعاریف (که گاه منجر به مکاتباتی با نویسندگان مقالات می‌شود) ترجیح داده شده است.

در بخش بعدی نتایجی را که در مشبکه توپولوژی‌ها به دست آمده مرور می‌کنیم و در بخش ۳ نکاتی را درباره توپولوژی‌های AT (اصالی) خواهیم دید. در بخش ۴ صورت معادل مسئله فوق (یعنی تعیین تعداد پیش‌ترتیب‌ها روی یک مجموعه متناهی) و نیز ارتباط مفاهیم توپولوژیکی با یکدیگر و با مفاهیم متناظرشان در نظریه ترتیب^۳ را مشاهده می‌کنیم. ضمناً جوابهای به دست آمده برای $16 \leq n$ با ذکر نام پدیدآورندگان، در این بخش ارائه خواهند شد (جدول ۲).

برای آنکه متن از لحاظ مفاهیم توپولوژیکی خودکفا باشد تعاریف زیر را ارائه می‌کنیم:

۱.۱ تعریف: فرض کنیم X یک مجموعه باشد. خانواده همه زیرمجموعه‌های X را با $P(X)$ نمایش می‌دهیم. گردایه τ از زیرمجموعه‌های X را یک توپولوژی روی X می‌نامیم هرگاه:

(۱) نگارنده بخشی از مطالبی که در این مورد به دست آمده، حتی برخی از آنچه که در سال ۲۰۰۰ به چاپ رسیده است، در نخستین سال بررسی‌اش مشاهده کرد اما از آنجا که «بی‌مایه فطیر است» هفت سال بقیه را به ناچار صرف جمع‌آوری منابع نمود و تنها سه مقاله را در داخل کشور یافت!

2) reflexive & transitive digraphs 3) order theory

• X و \emptyset عضو τ باشند؛

• اجتماع دلخواه از اعضای τ ، عضو τ باشد؛

• اشتراک تعداد متناهی از اعضای τ ، عضو τ باشد.

مقصود از فضای توپولوژیک X ، مجموعه X است که یک توپولوژی روی آن در نظر گرفته شده باشد. از تعریف فوق معلوم است که $\tau \in P(P(X))$ و اگر X یک مجموعه n عضوی باشد آنگاه $|P(X)| = 2^n$ و $|P(P(X))| = 2^{2^n}$. لذا بزرگترین مشکل در بررسی این مسئله را می‌توان رشد سریع اعداد و نیز کوچک بودن دامنه حالت‌های مطلوب در مقایسه با حالت‌های ناخواسته دانست؛ به‌عنوان مثال، اگر $n = 3$ آنگاه از بین 2^3 حالت، تنها ۲۹ توپولوژی وجود دارد.

۲.۱ تعریف: اگر τ یک توپولوژی روی X باشد، هر عضو τ را یک مجموعه باز گوئیم. یک زیرمجموعه از X را بسته گوئیم هرگاه متممش باز باشد. اشتراک همه مجموعه‌های بسته شامل یک مجموعه خاص را بستار آن مجموعه نامیم. بدیهی است که باز و یا بسته بودن یک زیرمجموعه کاملاً بستگی به τ دارد.

۳.۱ تعریف: اگر X و Y دو فضای توپولوژیک باشند تابع $f: X \rightarrow Y$ را پیوسته گوئیم هرگاه برای هر باز V از Y ، $f^{-1}(V)$ در X باز باشد. دو فضای X و Y را هم‌تومورف گوئیم هرگاه تابعی $f: X \rightarrow Y$ موجود باشد به قسمی که f یک به یک، پوشا و پیوسته و f^{-1} نیز پیوسته باشد.

۴.۱ تعریف: فرض کنیم τ یک توپولوژی روی X باشد. مجموعه β شامل بازهایی از τ را یک پایه^۱ برای τ نامیم هرگاه هر مجموعه باز، اجتماعی از مجموعه‌های عضو β باشد.

۵.۱ تعریف: اگر S گردابه‌ای از زیرمجموعه‌های X باشد، توپولوژی پدید آمده توسط S ، گردابه‌ای است متشکل از همه اجتماعهای مقاطع متناهی اعضای S .

۲ شبکه توپولوژی‌ها

ابتدا تعاریفی از نظریه شبکه را مرور می‌کنیم:

۱.۲ تعریف:

۱- مجموعه جزئاً مرتب (L, \leq) را یک شبکه^۲ گوئیم هرگاه هر دو عضو مجموعه، بزرگترین کران پایین (یا رسند)^۳، و کوچکترین کران بالا (یا وست)^۴، داشته باشند. رسند دو عضو a و b را با نماد $a \wedge b$ و وست آنها را با $a \vee b$ نمایش می‌دهیم.

1) basis 2) lattice 3) meet 4) join

- ۲- شبکه (L, \leq) را کامل^۱ گوئیم هرگاه هر زیرمجموعه‌اش دارای رستد و وست در L باشد.
- ۳- شبکه (L, \geq) را دوگان^۲ شبکه (L, \leq) می‌نامیم. در واقع اگر (L, \leq) را یک گراف جهت دار تصور کنیم دوگان آن با عکس کردن جهت‌ها به دست می‌آید.
- ۴- (A, \leq) را زیر شبکه (L, \leq) گوئیم هرگاه $A \subseteq L$ و A رستدها و وستهای تعداد متناهی از عناصرش را در برگیرد. زیر شبکه کامل است اگر رستدها و وستهای تعداد دلخواه از عناصرش را شامل باشد.
- ۵- در شبکه (L, \leq) عبارت « a, b را می‌پوشاند» به معنای آن است که $b \leq a$ و اگر $b \leq c \leq a$ آنگاه $a = c$ یا $b = c$.
- ۶- کوچکترین عضو شبکه با نماد 0 و بزرگترین عضو آن با نماد 1 نشان داده می‌شود.
- ۷- در شبکه، یک اتم عضوی است که 0 را می‌پوشاند.
- ۸- شبکه اتمی شبکه‌ای است که هر عضو آن به غیر از 0 را بتوان به صورت وست اتم‌ها نوشت.
- ۹- در شبکه، یک پاد-اتم عضوی است که بوسیله 1 پوشانده می‌شود.
- ۱۰- شبکه پاد-اتمی شبکه‌ای است که هر عضو آن به غیر از 1 را بتوان به صورت رستد پاد-اتمها نوشت.
- ۱۱- در یک شبکه، عضو a را متمم^۳ عضو b گوئیم هرگاه $a \wedge b = 0$ و $a \vee b = 1$.
- ۱۲- شبکه را متمم‌دار^۴ گوئیم هرگاه هر عضو آن دست کم یک متمم داشته باشد.
- ۱۳- شبکه را توزیع‌پذیر^۵ گوئیم هرگاه برای هر a و b و c در آن
- $$a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c) \quad , \quad a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c).$$
- ۱۴- شبکه را مدولار^۶ گوئیم هرگاه $a \leq c$ ایجاب کند که $a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge c$.
- ۱۵- نگاشتی از شبکه L به شبکه K را یک هم‌ریختی شبکه^۷ گوئیم هرگاه رستدها و وستهای متناهی تحت آن حفظ شوند.
- ۱۶- یک هم‌ریختی شبکه را یکریختی^۸ گوئیم هرگاه یک به یک و برو باشد. هر یکریختی از L به L را خودریختی^۹ نامیم.
- ۱۷- شبکه (L, \leq) را دوگان خود^{۱۰} گوئیم هرگاه با شبکه (L, \geq) یکریخت باشد.

1) complete 2) dual 3) complement 4) complemented 5) distributive 6) modular
7) lattice homomorphism 8) isomorphism 9) automorphism 10) self-dual

اکنون توپولوژی‌های مربوط به یک مجموعه را با توجه به مفاهیم فوق بررسی می‌کنیم. فرض کنیم که X یک مجموعه باشد، قرار می‌دهیم τ یک توپولوژی روی X است $Top(X) = \{\tau\}$. ضمناً خاطرنشان می‌کنیم که مقصود از توپولوژی ناگسسته^۱ و توپولوژی گسسته^۲ به ترتیب $\{\emptyset, X\}$ و $P(X)$ می‌باشد.

۲.۲ قضیه: $Top(X)$ با رابطه زیرمجموعه بودن یک شبکه کامل است. کوچکترین عضو آن توپولوژی ناگسسته و بزرگترین عضو توپولوژی گسسته است. کوچکترین کران بالای دو توپولوژی τ و τ' توپولوژی پدید آمده توسط $\{G \cap G' | G \in \tau, G' \in \tau'\}$ و بزرگترین کران پایین آنها $\tau \cap \tau'$ می‌باشد. [۵]

۳.۲ قضیه: $Top(X)$ یک شبکه اتمی است. اتمها، توپولوژی‌هایی به شکل $\{\emptyset, G, X\}$ هستند که $\emptyset \subsetneq G \subsetneq X$. اگر $|X| = n$ آنگاه $Top(X)$ دارای $2^n - 2$ اتم است و اگر X نامتناهی باشد آنگاه $Top(X)$ دارای $2^{|X|}$ اتم می‌باشد. [۴۳]

قضیه بعدی نیازمند چند تعریف است.

۴.۲ تعریف: اگر F خانواده‌ای از زیرمجموعه‌های X باشد \mathcal{F} را یک پالایه^۳ می‌نامیم هرگاه دارای سه شرط زیر باشد:

- اگر $A, B \in \mathcal{F}$ آنگاه $A \cap B \in \mathcal{F}$ ؛
- اگر $A \in \mathcal{F}$ و $A \subseteq B \subseteq X$ آنگاه $B \in \mathcal{F}$ ؛
- $\emptyset \notin \mathcal{F}$.

پالایه^۳ را اصلی^۴ گوئیم هرگاه زیرمجموعه ناتهی A از X موجود باشد که برای هر $B \in \mathcal{F}$ داشته باشیم $A \subseteq B$. مثال برای پالایه‌های اصلی را به سادگی می‌توان ساخت. مثالی از یک پالایه که اصلی نباشد خانواده $\mathcal{F} = \{E_n\}$ از زیرمجموعه‌های \mathbb{N} است که $E_n = [n, +\infty)$ ، $n \in \mathbb{N}$.

۵.۲ تعریف: یک پالایه روی X را فراپالایه^۵ می‌نامیم هرگاه به طور سره مشمول هیچ پالایه‌ای در X نباشد، به عبارت دیگر یک پالایه ماکسیمال باشد.

۶.۲ تعریف: اگر U یک فراپالایه روی X باشد و $x \in X$ به طوری که $x \notin \bigcap U$ در این صورت توپولوژی $\tau(x, U) = \{G | x \notin G \text{ یا } G \in U\}$ را یک فراتوپولوژی^۶ می‌نامیم و اگر U فراپالایه اصلی باشد آن را فراتوپولوژی اصلی^۷ گوئیم.

1) indiscrete 2) discrete 3) filter 4) principal 5) ultrafilter 6) ultratopology
7) principal ultratopology

با اندک تأملی معلوم می‌شود که با انتخاب x ، تمام تک‌عضوی‌ها غیر از $\{x\}$ بازند و هر مجموعه‌ای که شامل x باشد در صورتی باز است که عضو U باشد. در بخش بعدی ساختار این توپولوژی‌ها را بیشتر بررسی می‌کنیم.

۷.۴ قضیه: $Top(X)$ یک شبکهٔ پادامتی است. پادامتها، فراتوپولوژی هستند. اگر $|X| = n$ آنگاه $Top(X)$ دارای $n(n-1)$ پادامت است و اگر X نامتناهی باشد $Top(X)$ دارای $2^{2^{|X|}}$ پادامت می‌باشد. [۲۲]

در بین تمام سؤالاتی که دربارهٔ ساختار شبکه‌ای $Top(X)$ مطرح شده، به نظر می‌رسد که مسألهٔ متمم‌گیری^۱، در بین توپولوژی‌دان‌ها، بیشترین توجه را به خود جلب نموده باشد اما برای رعایت اختصار به چند قضیهٔ زیر بسنده می‌کنیم.

۸.۲ قضیه: $Top(X)$ متمم‌دار است. [۴۰][۴۴]

۹.۲ قضیه: تعداد متممهای یک توپولوژی روی n نقطه، مگر در چند حالت خاص، حداقل 2^n است. [۷]

۱۰.۲ قضیه: اگر X نامتناهی باشد هر توپولوژی در $Top(X)$ ، به غیر از توپولوژی‌های گسسته و ناگسسته، دست کم دارای $|X|$ متمم در $Top(X)$ است. [۳۶]

۱۱.۲ قضیه: اگر X نامتناهی باشد، آنگاه زیرمجموعه‌ای از $Top(X)$ با عدد اصلی $|X|$ وجود دارد به طوری که هر دو عضو آن زیرمجموعه، متمم یکدیگرند. [۱]

حال به سایر مفاهیم تعریف ۱.۲ می‌پردازیم. دو قضیهٔ زیر تا حدی پیچیدگی ساختار $Top(X)$ را آشکار می‌کنند.

۱۲.۲ قضیه: اگر $|X| > 2$ آنگاه $Top(X)$ توزیع‌پذیر و مدولار نیست. [۴۳][۴۰][۳۰]

قضیهٔ فوق را با مثالی از [۳۰] بهتر می‌توان لمس کرد. فرض کنید $X = \{a, b, c\}$ و U یک فرایالایهٔ اصلی از a باشد بنا بر تعریف ۶.۲ داریم: $\tau(b, U(a)) = \{\emptyset, \{a\}, \{c\}, \{a, c\}, \{a, b\}, X\}$

1) complementation

حال نمودار زیر را در نظر بگیرید:

نمودار ۱

با توجه به نمودار فوق $\tau_2 \vee \tau_1 = \tau_2 \vee (\tau_2 \wedge \tau_3) = \tau_2 \vee \tau_1 = \tau_2$ ، در حالی که

$$(\tau_2 \vee \tau_4) \wedge (\tau_2 \vee \tau_3) = \tau_4 \wedge P(X) = \tau_4$$

پس $Top(X)$ توزیع‌پذیر نیست. به علاوه با وجود این که $\tau_2 \leq \tau_4$ ، اما $\tau_2 \vee \tau_1 = \tau_2 \vee (\tau_2 \wedge \tau_3) = \tau_2$ و $\tau_4 = \tau_4 \wedge P(X) = (\tau_2 \vee \tau_3) \wedge \tau_4 = P(X) \wedge \tau_4 = \tau_4$. پس $Top(X)$ مدولار هم نیست. نکته جالبی که در شبکه $Top(X)$ می‌توان مشاهده کرد آن است که بنا بر قضایای ۳.۲ و ۷.۲ اگر X متناهی با بیش از ۳ عضو باشد تعداد اتمهای آن بیش از پاداتمهایش می‌باشد در حالی که اگر X نامتناهی باشد عکس این مطلب برقرار است و قضیه زیر را خواهیم داشت.

۱۳.۲ قضیه: اگر $|X| > 3$ آنگاه $Top(X)$ دوگان خود نیست. [۴۰]

تا اینجا اطلاعاتی درباره ویژگی‌های درونی $Top(X)$ بیان شد. حال ارتباط این شبکه را با سایر شبکه‌ها بررسی می‌کنیم.

۱۴.۲ قضیه: برای هر شبکه L ، مجموعه‌ای مانند X وجود دارد به طوری که L را می‌توان در $Top(X)$ نشان داد.

این قضیه تعمیمی از قضیه ویتمن^۱ است که هر شبکه را می‌توان در شبکه‌ای از افزایهای یک مجموعه نشان داد. از آنجا که شبکه همه توپولوژی‌های افزای^۲ روی X ، یعنی توپولوژی‌هایی که هر یک پایه‌ای دارند که افزای از مجموعه X است، یک زیر شبکه کامل از $Top(X)$ را تشکیل می‌دهد و چون بنا بر قضیه‌ای از ری‌برن^۳ شبکه توپولوژی‌های افزای روی X با دوگان شبکه همه افزایهای X پکریخت

1) Whitman 2) partition 3) Rayburn

است، نتیجه به دست می‌آید. [۳۱]

۱۵.۲ قضیه: اگر $|X| \neq 2$ آنگاه $Top(X)$ فقط هم‌ریختی شبکه‌ای بدیهی دارد؛ یعنی هر هم‌ریختی شبکه‌ای از $Top(X)$ بروی یک شبکه L ، یک یکرختی است یا اینکه L تک عضوی است. [۲۳]

۱۶.۲ قضیه: اگر X از یک یا دو عضو تشکیل شده یا نامتناهی باشد آنگاه گروه خودریختی‌های شبکه‌ای $Top(X)$ با گروه تقارن روی X یکرخت است. اگر X متناهی و بیش از دو عضو داشته باشد آنگاه گروه خودریختی‌های شبکه‌ای $Top(X)$ با ضرب مستقیم گروه تقارن روی X و \mathbb{Z}_2 ، یکرخت است. [۲۳][۲۲]

در اثبات قضیه اخیر، هارتمانیز^۱ از ساختار اتمی $Top(X)$ استفاده کرد و بعداً فروهلیخ^۲ همین قضیه را با استفاده از ساختار پاد-اتمی $Top(X)$ اثبات نمود. این قضیه نتایجی را به دنبال دارد. اگر X نامتناهی و P یک خاصیت توپولوژیکی باشد در این صورت مجموعه توپولوژی‌هایی در $Top(X)$ که خاصیت P را دارند می‌تواند به آسانی از ساختار شبکه‌ای $Top(X)$ تشخیص داده شود. زیرا بنا بر قضیه فوق تنها خودریختی‌های $Top(X)$ برای مجموعه نامتناهی X آنهایی هستند که جای عناصر X را تحت جایگشت عوض می‌کنند. بنابراین هر خودریختی از $Top(X)$ باید توپولوژی‌های $Top(X)$ را به روی توپولوژی‌های هومئومورفشان بنگارد. پس خواص توپولوژیکی اعضای $Top(X)$ از روی موقعیت آنها در شبکه تعیین می‌شود؛ به عنوان مثال:

۱۷.۲ قضیه: اگر τ یک پاد-اتم در $Top(X)$ باشد، آنگاه τ در اصل T_1 صدق می‌کند اگر و تنها اگر τ در $Top(X)$ متمم ماکزیم نداشته باشد.

در قضیه فوق «متمم ماکزیم» بزرگترین عضو در مجموعه متممهای τ تحت رابطه \subseteq است. برای آگاهی بیشتر از ویژگی‌های شبکه‌هایی از توپولوژی‌های خاص، علاقه‌مندان را به [۳۱] ارجاع می‌دهیم.

توپولوژی‌های AT (اصلی)

در این بخش نوع خاصی از توپولوژی‌ها را مورد بررسی قرار می‌دهیم که در حالت متناهی اهمیت ویژه‌ای می‌یابند. تعریف ۱.۳ به الکساندروف^۳ منسوب است و او آن توپولوژی رافضای «گسسته» نامید، اما به جهت آنکه در ۱۹۳۵ الکساندروف و تاکر^۴ مستقلاً روشی کلی برای ساختن توپولوژی روی ترتیبهای جزئی ابداع کردند که به این توپولوژی منجر شد، به تبعیت از مرجع [۴۵]، این توپولوژی‌ها را « AT » می‌نامیم.

۱.۳ تعریف: یک توپولوژی را AT گوئیم هرگاه اشتراک دلخواه بازهای آن، باز باشد.

1) Hartmanis 2) Fröhlich 3) Alexandrov 4) Tucker

البته ا.ک. استینر^۱ ثابت کرده است که تعریف فوق با تعریفی که برای یک توپولوژی اصلی^۲ بیان می‌شود معادل است؛ یک توپولوژی را اصلی گویند هرگاه گسسته باشد یا بتوان آن را به صورت رسند فراتوپولوژی‌های اصلی نوشت. بیشترین نتایجی که دربارهٔ شبکهٔ این نوع توپولوژی به دست آمده منسوب به وی است ([۴۰] را ببینید). شباهت و انطباق آن با شبکهٔ $Top(X)$ (بویژه در حالت متناهی) قابل توجه است. در اینجا برخی از این نتایج را ذکر می‌کنیم:

مشبکهٔ توپولوژی‌های AT (اصلی) مشبکه‌ای است کامل که کوچکترین عضو آن توپولوژی ناگسسته و بزرگترین عضوش توپولوژی گسسته است. این مشبکه هم اتمی و هم پاد-اتمى است که اتم‌های آن منطبق بر اتم‌های $Top(X)$ می‌باشند. اگرچه این مشبکه، زیرمشبکهٔ $Top(X)$ است اما یک زیر مشبکهٔ کامل نیست. البته اگر X متناهی باشد این دو مشبکه یکی هستند (زیرا اشتراک دلخواه اعضای توپولوژی، منجر به اشتراک تعداد متناهی می‌شود). مشبکهٔ AT -توپولوژی‌ها، متمم‌دار است و اگر $|X| \geq 3$ مدولار نیست و اگر $|X| \geq 4$ دوگان خود نیست. در حالتی که X نامتناهی باشد عدد اصلی این مشبکه $|X|$ می‌باشد.

همان‌طور که از تعریف AT -توپولوژی بر می‌آید می‌توان برای هر عضو x از X ، کوچکترین همسایگی در نظر گرفت به این صورت که آن را اشتراک تمام بازهای شامل x تعریف کنیم و لذا پایه‌ای که شامل این کوچکترین همسایگی‌ها باشد را می‌توان، به تعبیر [۴۰] و [۳۴]، پایهٔ مینیمال برای AT -توپولوژی مورد نظر دانست. گفتنی است که د. استفن در [۴۱] نیز این ساختار را به کار برده و نشان داده است که تنها توپولوژی روی مجموعهٔ n عضوی که بیش از $2^{n-2} \times 3$ مجموعهٔ باز دارد توپولوژی گسسته است و به طور ضمنی ثابت کرده که فراتوپولوژی‌ها روی مجموعهٔ n عضوی دقیقاً $2^{n-2} \times 3$ مجموعهٔ باز دارند. در ادامه این موضوع را به شکل دیگری ثابت می‌کنیم.

حال فرض کنیم X متناهی و دارای n عضو باشد. تمام توپولوژی‌ها روی X ، AT هستند پس هر توپولوژی روی X یک پایهٔ مینیمال منحصر بفرد دارد. فرض کنیم β این پایهٔ مینیمال باشد. حال به اعضای β توجه می‌کنیم. اگر تمام اعضای آن تک عضوی باشند آنگاه β ، توپولوژی گسسته را پدید می‌آورد. اما اگر β یک توپولوژی سره را تولید کند در این صورت دست کم یکی از اعضای β نباید تک عضوی باشد. بنابراین یک پاد-اتم (یا فراتوپولوژی)، توپولوژی خواهد بود که پایهٔ مینیمال آن دارای n عضو بوده و تنها یکی از این n عضو، یک مجموعهٔ دو عضوی است و $(n-1)$ عضو دیگر همگی تک عضوی‌اند، یعنی $\beta_{yz} = \{\{x\}, \{y, z\} : x \in X - \{z\}\}$ که y و z دو عضو متمایز X می‌باشند (توجه کنید که $\{y\} \in \beta_{yz}$). حال اگر فراتوپولوژی متناظر را با τ_{yz} نمایش دهیم با توجه به انتخابهایی که برای y و z مقدور است تعداد فراتوپولوژی‌ها به وضوح $n(n-1)$ خواهد بود. همچنین اگر $\mathcal{U}(\{y, z\})$ یک فرابالایهٔ اصلی از $\{y, z\}$ باشد خواهیم داشت:

$$\mathcal{U}(\{y, z\}) = \{A \mid A = \{y, z\} \cup B, B \in P(X - \{y, z\})\}$$

1) A. K. Steiner 2) principal

$$\tau_{yz} = P(X - \{z\}) \cup U(\{y, z\}) \quad \text{و لذا}$$

چون فراتوپولوژی τ_{yz} به صورت اجتماع دو مجموعه جدا از هم نوشته شده است پس:

$$|\tau_{yz}| = 2^{n-1} + 2^{n-2} = 2^{n-2}(2+1) = 3 \times 2^{n-2}.$$

اکنون در مرحله‌ای هستیم که می‌توانیم رابطه زیر را که در [۲۱] برای تعداد توپولوژی‌ها روی یک مجموعه n عضوی اثبات شده و در اصل مربوط به رساله دکتری فرگ^۱ می‌باشد که در ۱۹۸۳ به اتمام رسیده است، ارائه کنیم. توپولوژی τ روی مجموعه ناتهی X را یک توپولوژی طردکننده^۲ می‌نامیم هرگاه نقطه‌ای مانند $p \in X$ یافت شود که $p \notin \bigcup \{G : G \in \tau - \{X\}\}$ یا به بیان معادل، هرگاه X کوچکترین همسایگی یک نقطه باشد. این خانواده از توپولوژی‌ها را E -توپولوژی می‌نامیم. اگر یک توپولوژی AT جزء این خانواده نباشد در این صورت پایه مینیمال آن از زیرمجموعه‌های سره X تشکیل شده است. خانواده توپولوژی‌هایی که طردکننده نیستند را با $nonE$ -توپولوژی مشخص می‌کنیم.

۲.۳ قضیه: تعداد همه توپولوژی‌ها روی مجموعه متناهی X_n شامل n نقطه، از رابطه زیر به دست می‌آید:

$$N_n = \sum_{r=0}^{n-1} \binom{n}{r} N_r + M_n$$

که $N_0 = 1$ و N_r تعداد همه توپولوژی‌ها روی مجموعه X_r است و M_n تعداد همه $nonE$ -توپولوژی‌ها روی X_n می‌باشد.

برهان: مجموعه X_n دارای $\binom{n}{n-1}$ زیرمجموعه متمایز X_{n-1} است که هر X_{n-1} به صورت $X_n - \{z\}$ برای $z \in X_n$ می‌باشد. اگر β پایه مینیمال توپولوژی τ روی X_{n-1} باشد آنگاه $\beta^+ = \{U, X_n : U \in \beta\}$ یک پایه مینیمال برای E -توپولوژی τ^+ روی X_n است. توجه کنید که $X_{n-1} \in \tau^+$. بنابراین، با افزودن X_n به پایه مینیمال هر توپولوژی روی X_{n-1} ، تعداد N_{n-1} توپولوژی متمایز روی X_n به دست می‌آید. از آنجا که توپولوژی‌ها روی X_{n-1} متمایزند، تعداد $\binom{n}{n-1} N_{n-1}$ توپولوژی متمایز روی X_n خواهیم داشت. همچنین تعداد $\binom{n}{n-2}$ زیرمجموعه متمایز X_{n-2} از X_n موجود است که با افزودن X_n به پایه مینیمال هر توپولوژی روی هر X_{n-2} می‌توان تعداد $\binom{n}{n-2} N_{n-2}$ ، E -توپولوژی متمایز روی X_n به دست آورد که در هر یک از آنها X_{n-2} بازاست اما X_{n-1} باز نیست و همچنان می‌توان این روند را ادامه داد. تعداد $\binom{n}{2}$ زیرمجموعه متمایز X_2 از X_n موجود است. فرض کنیم $X_2 = \{x_i, x_j\}$ پس برای توپولوژی‌ها روی X_2 پایه‌های مینیمال $\beta_1 = \{\{x_i\}, \{x_j\}\}$ و $\beta_2 = \{\{x_i, x_j\}, X_2\}$ و $\beta_3 = \{\{x_i\}, \{x_j\}\}$ و $\beta_4 = \{X_2\}$ را داریم. با افزودن X_n به هر β_k ($k = 1, 2, 3, 4$)، پایه‌های مینیمال $\beta_1^+ = \{\{x_i\}, \{x_j\}, X_n\}$ و $\beta_2^+ = \{\{x_i\}, X_2, X_n\}$ و $\beta_3^+ = \{\{x_i\}, X_2, X_n\}$ و $\beta_4^+ = \{X_2, X_n\}$ می‌آید که در هر یک X_2 باز است اما برای هر $r \geq 3$ $X_r \subset X_n$ باز نیست. بنابراین $\binom{n}{2} N_2$ توپولوژی متمایز روی

1) Farrag 2) excluding

X_n وجود دارد. بالاخره تعداد $\binom{n}{1}$ زیرمجموعه متمایز X_1 از X_n موجود است که هر یک پایه مینیمال $\beta_1^+ = \{X_1, X_n\}$ را به دست می‌دهد. اگر توپولوژی‌های گسسته و ناگسسته را فراموش نکنیم برهان کامل می‌شود. [۲۱]

در قضیه فوق مشکلی که باقی می‌ماند یافتن M_n است و الگوریتمهایی که در [۲۰] ارائه شده مبتنی بر یافتن تعداد $nonE$ -توپولوژی‌هایی است که به طور اکید ضعیفتر از یک توپولوژی داده شده هستند و شرایط هم‌ارزی که در [۲۰] اثبات شده این امکان را فراهم می‌سازند.

توپولوژی‌ها و ترتیب‌ها

بیان نحوه تناظر توپولوژی‌ها و پیش‌ترتیب‌ها (تعریف ۱.۴) و سپس بررسی ارتباط مفاهیم توپولوژیکی با یکدیگر و با مفاهیم متناظرشان در نظریه ترتیب و در نهایت ارائه آخرین نتایج به دست آمده در این باره محتوای این بخش را تشکیل می‌دهد.

۱.۴ تعریف: یک رابطه روی مجموعه X را پیش‌ترتیب^۱ گوئیم هرگاه خاصیت‌های بازتابی و ترابایی (اما نه لزوماً پاد متقارن) را داشته باشد. پیش‌ترتیب را شبه‌ترتیب^۲ نیز می‌نامند.

اگر X یک مجموعه و \leq یک پیش‌ترتیب روی آن باشد، الکساندروف و تاکر یک توپولوژی روی X که بوسیله این پیش‌ترتیب به دست می‌آید را چنین تعریف می‌کنند: برای هر $x \in X$ مجموعه $\{y : x \leq y\}$ باز فرض شود. این توپولوژی یک AT -توپولوژی است. برعکس، برای هر توپولوژی روی X می‌توان یک پیش‌ترتیب در نظر گرفت؛ اگر τ یک توپولوژی روی X باشد پیش‌ترتیب \triangleleft روی X به صورت زیر تعریف می‌شود:

$$x \triangleleft y \iff (\forall U \in \tau)[x \in U \implies y \in U]$$

این تابع از توپولوژی‌ها به پیش‌ترتیب‌ها لزوماً یک به یک نیست؛ در واقع، توپولوژی‌هایی را که یک پیش‌ترتیب خاص را پدید می‌آورند می‌توان در یک کلاس هم‌ارزی قرار داد. در هر کلاس هم‌ارزی دقیقاً یک AT -توپولوژی وجود دارد. در واقع، AT -توپولوژی بزرگترین توپولوژی در هر کلاس هم‌ارزی است. بویژه، هر کلاس هم‌ارزی ناتهی است؛ یعنی هر پیش‌ترتیب بوسیله یک AT -توپولوژی پدید می‌آید. در واقع، شبکه توپولوژی‌های AT روی X تحت رابطه \subseteq و شبکه پیش‌ترتیب‌ها روی X تحت رابطه \supseteq ، به طور کانونی یکریخت هستند. [۲][۳۲][۴۰]

از مطالب بند قبل نتیجه می‌شود که در حالت متناهی مجموعه تمام توپولوژی‌ها روی X (که همگی AT هستند) با مجموعه تمام پیش‌ترتیب‌ها روی X در تناظر یک به یک است.

حال به انواع خاصی از توپولوژی‌ها و روابط آنها با یکدیگر می‌پردازیم. هدف نهایی رسیدن به جدول

1) preorder 2) quasiorder

۱ و نمودار ۲ می‌باشد که در مقاله زیبایی [۱۷] ارائه شده است. تعاریف از منابع مختلف جمع‌آوری گردیده و قضایا به منظور روانتر شدن متن به صورت نکاتی در بین تعاریف و نهایتاً در جدول ۱ ذکر شده‌اند.

۲.۴ تعریف: در بندهای زیر که اصول جداسازی^۱ نیز نامیده می‌شوند مقصود از فضا یک فضای توپولوژیک است و مقصود از همسایگی یک نقطه (یک مجموعه)، مجموعه‌بازی شامل آن نقطه (آن مجموعه) است:

۱- یک فضا را T_0 گوئیم هرگاه برای هر دو نقطه متمایز در آن، یکی، همسایگی داشته باشد که شامل دیگری نباشد.

۲- فضا را T_1 گوئیم هرگاه برای هر دو نقطه متمایز از آن، یک همسایگی موجود باشد که شامل دیگری نباشد. ثابت می‌شود که این شرط معادل است با اینکه مجموعه‌های تک عضوی بسته باشند.

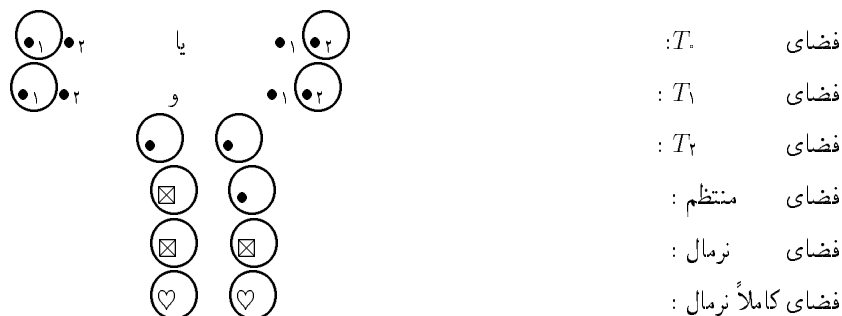
۳- فضا را T_2 (هاسدورف) گوئیم هرگاه هر دو نقطه متمایز آن همسایگی‌هایی با اشتراک تهی داشته باشند.

۴- فضا را منتظم^۲ گوئیم هرگاه هر مجموعه بسته و هر نقطه خارج از آن مجموعه، همسایگی‌های جدا از هم داشته باشند.

۵- فضا را نرمال گوئیم هرگاه برای هر دو مجموعه بسته جدا از هم آن، همسایگی‌های جدا از هم وجود داشته باشد.

۶- فضا را کاملاً نرمال گوئیم هرگاه هر دو زیرمجموعه آن که هیچیک بستار دیگری را قطع نمی‌کند همسایگی‌های جدا از هم داشته باشند.

مفاهیم فوق را به کمک نمادهای تصویری زیر بهتر می‌توان لمس کرد. اگر برای نمایش نقطه، مجموعه باز، مجموعه بسته و مجموعه دلخواه به ترتیب نمادهای \bullet ، \circ ، \boxtimes و \heartsuit را به کار بریم:



تعریف ۲.۴ بر اساس [۲۵] و [۳۱] بیان شده است و در آنجا اصول جداسازی T_3 ، T_4 و T_5 به ترتیب با افزودن شرط T_1 به هر یک از شرایط منتظم، نرمال و کاملاً نرمال بودن به دست می‌آیند. اما در [۳۳]، منتظم یا نرمال بودن فضا علاوه بر شرایط مذکور در تعریف ۲.۴ منوط به داشتن شرط T_1 نیز می‌باشد. از

1) separation axioms 2) regular

آنجا که تنها توپولوژی متناهی T_1 یا T_2 ، توپولوژی گسسته است، توجه خود را به حالت ضعیفتری از اصول جداسازی T_2 (منتظم)، T_4 (نرمال) و T_5 (کاملاً نرمال) که خاصیت T_1 را نداشته باشد معطوف می‌کنیم. ضمناً برای فضاهای اصلی (AT) روابط زیر را داریم: [۱۷]

$$T_1 = T_2 \Rightarrow T_2 \Rightarrow T_5 \Rightarrow T_4$$

۳.۴ تعریف: فضای توپولوژیک X را کاملاً منتظم^۱ گوئیم هرگاه برای هر $x \in X$ و هر همسایگی U از x ، تابع پیوسته f از X به $[0, 1]$ یافت شود به طوری که $f(x) = 0$ و $f(X - U) = 1$.

۴.۴ تعریف: (چند نوع همبندی)

۱- فضای X را همبند^۲ گوئیم هرگاه نتوان X را به صورت اجتماع دو زیرمجموعه باز سره جدا از هم آن نوشت. ثابت می‌شود که با تبدیل کلمه «باز» به «بسته» تعریف معادل به دست می‌آید.

۲- فضای X را فراهمبند^۳ گوئیم هرگاه نتوان X را به صورت اجتماع دو زیرمجموعه باز سره آن نوشت. فراهمبند را ابرهمبند^۴ یا همبند قوی^۵ نیز می‌نامند.

۳- فضای X را تحویل‌ناپذیر^۶ گوئیم هرگاه نتوان X را به صورت اجتماع دو زیرمجموعه بسته سره آن نوشت.

۴- فضای X را همبند مسیری^۷ گوئیم هرگاه برای هر دو نقطه x و y در X تابع پیوسته $f: [0, 1] \rightarrow X$ یافت شود که $f(0) = x$ و $f(1) = y$.

در فضاهای AT (و در نتیجه در حالت متناهی) مفاهیم همبندی و همبندی مسیری معادلند و ثابت می‌شود که یک فضای AT فراهمبند است اگر و فقط اگر همبند T_4 باشد. [۱۵]

چون مفاهیم فراهمبند و تحویل‌ناپذیر در کتاب کلاسیک بورباکی [۴] ذکر نشده، بیان چند نکته در این زمینه مفید به نظر می‌رسد. خط حقیقی همبند است اما فراهمبند و نیز تحویل‌ناپذیر نیست. توپولوژی متمم متناهی^۸، یعنی توپولوژی که بازهای آن زیرمجموعه‌هایی باشند که متممشان متناهی است، روی یک مجموعه نامتناهی، تحویل‌ناپذیر است اما فراهمبند نیست. در مجموعه‌های متناهی، یک توپولوژی فراهمبند است اگر و فقط اگر توپولوژی دوگان آن (شامل همه متممهای مجموعه‌های باز در توپولوژی مفروض) تحویل‌ناپذیر باشد؛ بنابراین واضح است که تعداد توپولوژی‌های تحویل‌ناپذیر روی یک مجموعه متناهی برابر با تعداد توپولوژی‌های فراهمبند است اما این توپولوژی‌ها یکی نیستند. [۳۸]

در بندهای تعریف زیر تنها سه مفهوم که در جدول ۱ ذکر شده مورد نظر است.

۵.۴ تعریف: (یک‌نواختی‌پذیر، متریک‌ناپذیر، متری‌پذیر)

1) completely regular 2) connected 3) ultraconnected 4) hyperconnected 5) strongly connected 6) irreducible 7) path connected 8) cofinite

۱- خانواده \mathcal{U} از زیرمجموعه‌های $X \times X$ ، یک یکنواختی^۱ روی X تعریف می‌کند هرگاه علاوه بر دو شرط اول پالایه، شرایط زیر را نیز داشته باشد:

• قطر، یعنی زوجهای (x, x) که $x \in X$ ، متعلق به هر یک از اعضای \mathcal{U} باشد؛

• اگر $V \in \mathcal{U}$ آنگاه $V^{-1} \in \mathcal{U}$ که $V^{-1} = \{(y, x) \mid (x, y) \in V\}$ ؛

• برای هر $V \in \mathcal{U}$ ، عضو $W \in \mathcal{U}$ یافت شود به طوری که $W \circ W \subset V$.

در اینجا $S \circ T$ عبارت است از $\{(x, z) \in X \times X \mid \exists y \in X, (x, y) \in T, (y, z) \in S\}$. ثابت می‌شود که هر یکنواختی \mathcal{U} یک توپولوژی یکتا روی X القا می‌کند به این صورت که برای هر $x \in X$ ، مجموعه‌های $U(x) = \{y \in X \mid xUy\}$ که با تغییر U در \mathcal{U} به دست می‌آیند به عنوان بازهای پایه در نظر گرفته شوند. [۴]

۲- یک فضای توپولوژیک X را یکنواختی‌پذیر^۲ گوئیم هرگاه یک یکنواختی یافت شود که توپولوژی القا شده بوسیله آن بر توپولوژی موجود روی X ، منطبق گردد.

۳- یک متریکنما^۳ روی مجموعه X نگاشت f از $X \times X$ به بازه $[0, +\infty)$ از اعداد حقیقی است که شرایط زیر را داشته باشد:

• برای هر $x \in X$ ، $f(x, x) = 0$ ؛

• برای هر $x, y \in X$ ، $f(x, y) = f(y, x)$ ؛

• برای هر $x, y, z \in X$ ، $f(x, y) \leq f(x, z) + f(z, y)$.

هر متریکنمای f ، یک یکنواختی روی X پدید می‌آورد به این صورت که \mathcal{U} را خانواده همه مجموعه‌های $V_r = \{(x, y) \mid f(x, y) < r\}$ به ازای هر $r > 0$ ، در نظر بگیریم. [۲۵]

۴- یک متریک^۴ روی مجموعه X ، یک متریکنمای d است که اگر $d(x, y) = 0$ آنگاه $x = y$.

۵- یک فضای توپولوژیک X را متریکنماپذیر^۵ گوئیم هرگاه یک متریکنما یافت شود که توپولوژی القا شده بوسیله آن بر توپولوژی موجود روی X ، منطبق گردد. اگر متریکنمای مذکور یک متریک باشد فضا را متری‌پذیر^۶ گوئیم.

هر یک از مفاهیم توپولوژیکی فوق، مفهوم متقابلی در نظریه ترتیب دارد. به عنوان مثال، یک AT -توپولوژی T است اگر و فقط اگر پیش‌ترتیب متناظر، یک ترتیب جزئی^۷ باشد. یک AT -توپولوژی تحویل‌ناپذیر (فراهمبند) است اگر و فقط اگر مجموعه پیش‌ترتیب شده متناظر به پایین (به بالا) جهتدار باشد؛ همچنین یک AT -توپولوژی T است اگر و فقط اگر هر مؤلفه به پایین جهتدار باشد. برای مجموعه‌های جزئاً مرتب متناهی این بدان معنی است که هر عضو، دقیقاً بر یک عضو مینیمال مسلط است. حالت

1) uniformity 2) uniformizable 3) pseudometric 4) metric 5) pseudometrizable
6) metrizable 7) partial order

خاصی از این نوع مجموعه‌های جزئاً مرتب، جنگل^۱ متناهی است؛ مقصود از یک پیش‌ترتیب جنگلی پیش‌ترتیبی است که هیچ زوج غیرقابل مقایسه‌ای، کران بالای مشترک نداشته باشد؛ یک درخت^۲ یک جنگل همبند (شبه معنای آنها درگراف) است و هر درخت متناهی یک کوچکترین عضو دارد. [۱۷] حال فرض کنیم A^p رده همه توپولوژی‌های AT که خاصیت معین p را دارند، نمایش دهد. حرف c برای «همبند» و حرف i برای «تحویل‌ناپذیر» به کار می‌رود. اصول جداسازی T_s با عدد s نشان داده می‌شوند. A^{pq} بیانگر اشتراک A^p و A^q است. تناظر یک به یک بین توپولوژی‌های AT و پیش‌ترتیب‌ها، تناظری یک به یک بین رده‌های هم‌تا در زیر برقرار می‌کند. برای اثبات‌ها می‌توان به [۲]، [۱۴]، [۱۵]، [۲۹]، [۳۷] و [۴۲] مراجعه کرد.

1) forest 2) tree

رده	خاصیت در توپولوژی AT	خاصیت متناظر در پیش‌ترتیب	نماد شمارش
\mathcal{A}	توپولوژی AT	پیش‌ترتیب	A_n
\mathcal{A}^*	T_*	ترتیب جزئی	A_n^*
\mathcal{A}^1	$T_3 + T_* = T_2 = T_1$ گسسته = متری پذیر =	رابطه همانی	A_n^1
\mathcal{A}^3	T_3 = منتظم کاملاً منتظم = یکنواختی پذیر = متریکنماپذیر =	رابطه هم‌ارزی	A_n^3
\mathcal{A}^4	T_4 = نرمال	پیش‌ترتیب به‌طور مؤلفه‌ای به پایین جهت‌دار	A_n^4
\mathcal{A}^5	T_5 = کاملاً نرمال	پیش‌ترتیب جنگلی	A_n^5
\mathcal{A}^{*4}	$T_4 + T_*$	ترتیب جزئی به‌طور مؤلفه‌ای به پایین جهت‌دار	A_n^{*4}
\mathcal{A}^{*5}	$T_5 + T_*$	ترتیب جزئی جنگلی	A_n^{*5}
\mathcal{A}^c	همبند	پیش‌ترتیب همبند	A_n^c
\mathcal{A}^{*c}	همبند + T_*	ترتیب جزئی همبند	A_n^{*c}
\mathcal{A}^{1c}	همبند + $(T_2)T_1$ = همبند و گسسته	ترتیب جزئی یک نقطه‌ای	A_n^{1c}
\mathcal{A}^{3c}	همبند + T_3 = ناگسسته	رابطه هم‌ارزی یک بلوکی	A_n^{3c}
\mathcal{A}^{4c}	همبند + T_4 = فراهمبند	پیش‌ترتیب به پایین جهت‌دار	A_n^{4c}
\mathcal{A}^{5c}	همبند + T_5	پیش‌ترتیب درختی	A_n^{5c}
\mathcal{A}^{*4c}	همبند + $T_4 + T_*$	ترتیب جزئی به پایین جهت‌دار	A_n^{*4c}
\mathcal{A}^{5c}	همبند + $T_5 + T_*$	ترتیب جزئی درختی	A_n^{5c}
\mathcal{A}^i	تحویل ناپذیر	پیش‌ترتیب به بالا جهت‌دار	A_n^i
\mathcal{A}^{*i}	تحویل ناپذیر + T_*	ترتیب جزئی به بالا جهت‌دار	A_n^{*i}
\mathcal{A}^{4i}	تحویل ناپذیر + T_4	پیش‌ترتیب به بالا و به پایین جهت‌دار	A_n^{4i}
\mathcal{A}^{5i}	تحویل ناپذیر + T_5	پیش‌ترتیب کلی	A_n^{5i}
\mathcal{A}^{*4i}	تحویل ناپذیر + $T_4 + T_*$	ترتیب جزئی به بالا و به پایین جهت‌دار	A_n^{*4i}
\mathcal{A}^{*5i}	تحویل ناپذیر + $T_5 + T_*$	ترتیب کلی = ترتیب خطی	A_n^{*5i}

جدول ۱

این رده‌های مشکل از فضاها و مجموعه‌های مرتب را می‌توان تحت رابطه جزئیت بر طبق نمودار زیر مرتب نمود:

نمودار ۲

گفتنی است که مارسل ارنه^۱ در [۱۷] نشان داده است که تمام اعداد فوق را می‌توان تنها با داشتن یکی از اعداد A_n یا A_n^* به سادگی به دست آورد و این به خودی خود، نتیجه‌ای هیجان انگیز است. امید است در مقاله (در دست تدوین) «الگوریتمها» این نتایج به شکل مناسبی در کنار سایر نتایج به دست آمده ارائه شود. همچنین وی رابطه‌ای برای شمارش تعداد ترتیب‌های جزئی روی n نقطه، $P_n = A_n^*$ یافته است [۱۵]، اما اذعان می‌کند که برای استفاده‌های عملی مناسب نیست. [۱۷] این رابطه چنین است:

$$P_n = \sum_{r=0}^{2^{n^2}-1} \prod_{i=0}^{n-1} b_{ni+i}^r \prod_{j=0}^{n-1} (\lambda - b_{ni+j}^r b_{nj+i}^r) \prod_{k=0}^{n-1} (\lambda - b_{ni+j}^r b_{nj+k}^r (\lambda - b_{ni+k}^r))$$

که $b_i^r = [2^{-i}r] - 2[2^{-i-1}r]$ بیانگر n -امین رقم در بسط دودویی r ($0 \leq i < n^2$) است. هر رابطه دوتایی روی $\{0, 1, \dots, n-1\}$ بوسیله یک جمعوند معرفی شده که r از 0 تا $2^{n^2}-1$ تغییر می‌کند. مقدار b_{ni+j}^r ، 1 است اگر i و j باهم در رابطه باشند و در غیر این صورت صفر است. حاصل ضربها روی i بازتابی بودن، روی j پادمتقارن بودن و روی k تریایی بودن را نشان می‌دهد. بنابراین تمام حاصل ضرب 1 است اگر فقط اگر رابطه مورد بررسی، یک ترتیب جزئی باشد و در سایر حالات صفر است. ضروری به نظر می‌رسد که رابطه بین A_n و A_n^* را به عنوان حالت خاصی از قضیه‌ای که در [۱۳] (و

1) Marcel Ern 

نیز [۱۵]) ثابت شده است و در اینجا از مقاله [۱۷] نقل می‌شود ارائه کنیم؛ در روابط زیر $S_{n,m}$ و $s_{n,m}$ به ترتیب نشان دهنده اعداد استرلینگ نوع اول و دوم می‌باشد:

$$A_n = \sum_{m=1}^n S_{n,m} A_m^* \quad , \quad A_n^* = \sum_{m=1}^n s_{n,m} A_m.$$

در پایان جدول زیر را که حاوی اعداد به دست آمده برای $n \leq ۱۶$ است به همراه تاریخچه آنها از مقاله [۲۴] نقل می‌کنیم. علاوه بر این علاقه‌مندان را برای دریافت آخرین پیشرفت‌های به دست آمده در زمینه دنباله‌های مشهوری از اعداد صحیح به پایگاه The On-line Encyclopedia of Integer Sequences با نشانی <http://www.research.att.com/~njas/sequences/index.html> رجوع می‌دهیم. در این پایگاه با وارد کردن چند جمله نخست دنباله می‌توان به آخرین نتایج دست یافت.

n	ترتیب‌های جزئی/توپولوژی‌های T_n	پیش‌ترتیب‌ها/توپولوژی‌ها
n	A_n^*	A_n
۱	۱	۱
۲	۳	۴
۳	۱۹	۲۹
۴	۲۱۹	۳۵۵
۵	۴۲۳۱	۶۹۴۲
۶	۱۳۰۰۲۳ ^a	۲۰۹۵۲۷
۷	۶۱۲۹۸۵۹ ^b	۹۵۳۵۲۴۱
۸	۴۳۱۷۲۳۳۷۹ ^c	۶۴۲۷۷۹۳۵۴
۹	۴۴۵۱۱۰۴۲۵۱۱ ^d	۶۳۲۶۰۲۸۹۴۲۳
۱۰	۶۶۱۱۰۶۵۲۴۸۷۸۳ ^e	۸۹۷۷۰۵۳۸۷۳۰۴۳
۱۱	۱۳۹۶۲۸۱۶۷۷۱۰۵۸۹۹ ^e	۱۸۱۶۸۴۶۰۳۸۷۳۶۱۹۲
۱۲	۴۱۴۸۶۴۹۵۱۰۵۵۸۵۳۴۹۹ ^f	۵۱۹۳۵۵۵۷۱۰۶۵۷۷۴۰۲۱
۱۳	۱۷۱۸۵۰۷۲۸۳۸۱۵۸۷۰۵۹۳۵۱ ^f	۲۰۷۸۸۱۳۹۳۶۵۶۶۶۸۹۵۳۰۴۱
۱۴	۹۸۴۸۴۳۲۴۲۵۷۱۲۸۲۰۷۰۳۲۱۸۳ ^f	۱۱۵۶۱۷۰۵۱۹۷۷۰۵۴۲۶۷۸۰۷۴۶۰
۱۵	۷۷۵۶۷۱۷۱۰۲۰۴۴۰۶۸۸۳۵۳۰۴۹۹۳۹ ^g	۸۸۷۳۶۲۶۹۱۱۸۵۸۶۲۴۴۴۹۲۴۸۵۱۲۱
۱۶	۸۳۴۸۰۵۲۹۷۸۵۴۹۰۱۵۷۸۱۳۸۴۴۲۵۶۵۷۹ ⁱ	۹۳۴۱۱۱۱۳۴۱۱۷۱۰۰۳۹۵۶۵۲۱۰۴۹۴۰۹۵

^aComtet (۱۹۶۶)[۸], ^bEvans (۱۹۶۷)[۱۹], ^cErné (۱۹۷۰)[۱۳], ^dErné (۱۹۷۲)[۱۴], ^eDas (۱۹۷۷)[۱۹], ^fErné & Stege (۱۹۹۰)[۱۷, ۳۹], ^gErné & Stege (۱۹۹۳)[۱۸], ⁱHeitzig & Reinhold (۲۰۰۰)[۲۴].

تشکر و قدردانی

بر خود لازم می‌دانم که از تلاش و همراهی برادر ارجمندم جناب آقای محمد فرشی که به انحاء مختلف، بویژه در تهیه نخستین برنامه‌های رایانه‌ای جهت تولید توپولوژی‌ها، مرا یاری نمودند و از جناب آقای دکتر حمید مظاهری تهرانی که با محبت ایشان دسترسی به منابع مورد نیاز میسر شد و از تمامی استادان و همکاران ارجمندم در دانشکده ریاضی دانشگاه یزد بخصوص آقایان دکتر بیژن دواز و دکتر محمدعلی ایرانمنش که مرهون الطافشان هستم و در نهایت، از سروران و استادان گرانقدری که این مسئله بهانه‌ای برای کسب فیض از محضرشان بود به‌ویژه جناب آقای دکتر ارسلان شادمان که تجلی این مسئله یکی از برکات کلاس درس ایشان است با تمام وجود تشکر و قدردانی نمایم.

مراجع

- [1] Bruce A. Anderson, *Families of mutually complementary topologies*, Proc. A.M.S. **29**(1971), 362-368.
- [2] P. S. Alexandrov, *Diskrete Räume*, Mat. Sb. (N.S.) **2**, 501-518.
- [3] J. P. Barthelemy, *An asymptotic equivalent for the number of total pre-orders on a finite set*, Discrete Math. **29**(1980), 311-314.
- [4] Nicolas Bourbaki, *General Topology*, Vol. I, II, Springer-Verlag 1989.
- [5] Garrett Birkhoff, *On the combination of topologies*, Fund. Math. **26**(1936), 156-166.
- [6] Jason I. Brown and Stephen Watson, *Partial order complementation graphs*, Order **11**(1994), 237-255.
- [7] Jason I. Brown and Stephen Watson, *The number of complements of a topology on n points is at least 2^n* , Discrete Mathematics **154**(1996), 27-39.
- [8] L. Comtet, *Recouvrements, bases de filtre et topologies d'un ensemble fini*, V. R. Acad. Sci. Paris, Ser. A-B **262**(1966), 1091-1094.
- [9] S. K. Das, *A machine representation of finite T_0 topologies*, J. ACM **24**(1977), 676-692.

- [10] J. L. Davison, *Asymptotic enumeration of partial orders*, Congr. Numer. **53**(1986), 277-286.
- [11] D. Dhar, *Entropy and phase transitions in partially ordered sets*, J. Math. Phys. **19**(1978), 1711-1713.
- [12] D. Dhar, *Asymptotic enumeration of partial ordered sets*, Pacific J. Math. **90**(1980), 299-305.
- [13] M. Ern , *Endlich topologien*, Diploma thesis, Universit t M nchen (1970).
- [14] M. Ern , *Struktur- und Anzahlformeln f r Topologien auf endlichen Mengen*, Ph.D. Dissertation, Universit t M nster (1972).
- [15] M. Ern , *Struktur- und Anzahlformeln f r Topologien auf endlichen Mengen*, Manuscripta Math. **11**(1974), 221-259.
- [16] M. Ern , *On the cardinalities of finite topologies and the number of antichains in partially ordered sets*, Discrete Math. **35**(1981), 119-133.
- [17] M. Ern  and Kurt Stege, *Counting finite posets and topologies*, Order **8**(1991), 247-265.
- [18] M. Ern  and Kurt Stege, *The number of topologies and orders on 15 points*, Preprint, Universit t Hannover, (1993).
- [19] J. W. Evans, F. Harary and M. S. Lynn, *On the computer enumeration of finite topologies*, Comm. ACM **10**(1967), 295-297, 313.
- [20] A. S. Farrag and Adel A. Sewisy, *Computer construction and enumeration of topologies on finite sets*, Intern. J. Computer Math. **72**(1999), 433-440.
- [21] A. S. Farrag and Adel A. Sewisy, *Computer construction and enumeration of all topologies and hyperconnected topologies on finite sets*, Intern. J. Computer Math. **74**(2000), 471-482.
- [22] Otto Fr hlich, *Das Halbordnungssystem der topologischen R ume auf einer Menge*, Math. Ann. **156**(1964), 79-95.
- [23] Juris Hartmanis, *On the lattice of topologies*, Canad. J. Math. **10**(1958), 547-553.

- [24] Jobst Heitzig and Jürgen Reinhold, *The number of unlabeled orders on fourteen element*, Order **17**(2000), 333-341.
- [25] John L. Kelley, *General Topology*, Springer-Verlag (1975).
- [26] D. J. Kleitman and B. L. Rothschild, *The number of finite topologies*, Proc. Amer. Math. Soc. **25**(1970), 276-282.
- [27] D. J. Kleitman and B. L. Rothschild, *Asymptotic enumeration of partial orders on a finite set*, Trans. Amer. Math. Soc. **205**(1975), 205-220.
- [28] D. J. Kleitman and K. J. Winston, *The asymptotic number of lattices*, Ann. Diser. Math. **6**(1980), 243-249.
- [29] J. Knopfmacher, *Note on finite topological spaces*, J. Austral. Math. Soc. **9**(1969), 252-256.
- [30] Roland E. Larson and W. J. Thron, *Covering relations in the lattice of T_1 -topologies*, Trans. Amer. Math. Soc. **168**(1972), 101-111.
- [31] Roland E. Larson and Susan J. Andima, *The lattice of topologies: a survey*, Rocky Mountain J. Math. **5**, no 2, (1975), 177-198.
- [32] F. Lorrain, *Notes on topological spaces with minimal neighborhoods*, Amer. Math Monthly **76**(1969), 616-627.
- [33] James R. Munkres, *Topology: a first course*, Printice-Hall, (1975).
- [34] A. S. Mashhour and A. S. Farrag, *Simple topological space*, In: 14th An. Conf. in Stat. Comp. Sci. Res. Math. Cairo University, (1979), 78-85.
- [35] Paul S. Schnare, *Multiple complementation in the lattice of topologies*, Fund. Math. **62**(1968), 53-59.
- [36] Paul S. Schnare, *Infinite complements in the lattice of topologies*, Fund. Math. **64**(1969), 249-255.
- [37] H. Sharp Jr., *Quasi-orderings and topologies on finite sets*, Proc. Amer. Math. Soc. **17**(1966), 1344-1349.
- [38] L. A. Steen and Seebach, *Counter examples in topology*, Holt, Rinehart and Winston, New York (1970).

- [39] K. Stege, *Kombinatorische Anzahlbestimmungen für Quasiordnungen und Topologien*, Diploma thesis, Universität Hannover (1990).
- [40] Anne K. Steiner, *The lattice of topologies: structure and complementation*, Trans. Amer. Math. Soc. **122**(1966), 379-397.
- [41] D. Stephen, *Topology on finite sets*, Amer. Math. Monthly **75**(1968), 739-741.
- [42] R. E. Stong, *Finite topological spaces*, Trans. Amer. Math. Soc. **123**(1966), 325-340.
- [43] R. Vaidyanathaswamy, *Treatise on set topology*, Indian Math. Soc. Madras (1947).
- [44] A. C. M. Van Rooij, *The lattice of all topologies is complemented*, Canad. J. Math. **20**(1968), 805-807.
- [45] Stephen Watson, *The number of complements in the lattice of topologies on a fixed set*, Topology and its Application **55**(1994), 101-125.

حسین خورشیدی

دانشگاه یزد، دانشکدهٔ ریاضی

پست الکترونیک: khorshidi@yazduni.ac.ir