

بسم الله الرحمن الرحيم



دانشگاه گیلان

دانشکده ریاضی و رایانه
بخش ریاضی

پایان نامه تحصیلی برای دریافت درجه کارشناسی ارشد
رشته ریاضی محض گرایش آنالیز

آنتروپی متری و توپولوژیکی فرآیندهای تصادفی

مؤلف:

ساناز حجار پاکزاد

استاد راهنما:

دکتر محمدعلی ولی

استاد مشاور:

دکتر محمد رضا مولایی

تیرماه ۱۳۹۲



این پایان نامه به عنوان یکی از شرایط درجه کارشناسی ارشد به

بخش ریاضی

دانشکده ریاضی و رایانه دانشگاه شهید باهنر کرمان

تسلیم شده و هیچگونه مدرکی به عنوان فراغت از تحصیل دوره مزبور شناخته نمی شود.

دانشجو: ساناز حجار پاکزاد امضاء:

استاد راهنما: دکتر محمدعلی ولی امضاء:

استاد مشاور: دکتر محمدرضا مولایی امضاء:

داور اول: دکتر محمد ابراهیمی امضاء:

داوردوم: دکتر طیبه واعظی زاده امضاء:

نماینده تحصیلات تکمیلی: دکتر غلامرضا آقاملایی امضاء:

حق چاپ محفوظ و مخصوص به دانشگاه شهید باهنر کرمان است.

تقدیم به

تقدیم به تو مادرم:

که معنی عشق در تمامی واژه‌های دنیایی.

تقدیم به تو پدرم:

که معنی بودن، خواستن و توانستن در سایه سار زمانی.

و تقدیم به تمامی عزیزان و دوستانی که تا به امروز، به بهار

زندگی ام وسعت بخشیدند و در قلبم جاودانه اند.

تشکر و قدردانی

سپاس خدای را که هرگاه از او چیزی بخواهیم، عطا می کند و آنگاه که امیدی به او داشته ایم به امیدمان می رساند.

سپاس از بودن ها، همراهی و همدلی هایی که تشویق و ترغیبشان این اعتماد را در ما به وجود آورد که می توانیم بنویسیم، پس به یادشان می نویسیم.

از پدر و مادر مهربانم که همواره با مهربانی هایشان به من امید می دهند، از استاد بزرگوارم جناب آقای دکتر ولی که با راهنمایی های دلسوزانه مرا با دنیایی فراتر از ریاضیات معرفی کردند، از استاد گران قدرم جناب آقای دکتر مولایی که زحمت مشاوره ای این پایان نامه را بر عهده داشتند، کمال تشکر را دارم.

همچنین از جناب آقای دکتر ابراهیمی و سرکار خانم واعظی زاده که زحمت داوری این پایان نامه را قبول فرمودند تشکر می کنم.

مقدمه

آنتروپی از دو واژه‌ی *endone* به معنی درون و *tropien* به معنی تغییر گرفته شده است و اولین بار توسط کلاوزیوس^۱ فیزیک دان آلمانی مطرح شد که به عنوان مفهومی برای انرژی‌ها، مخصوصاً برای انرژی‌هایی که به گرمای بی‌فایده تبدیل می‌شوند به کار رفت، آنچه که امروزه قانون دوم ترمودینامیک می‌نامیم. بولتمن^۲ فیزیک دان استرالیایی و گیبس^۳ دانشمند امریکایی آنتروپی را وارد مکانیک‌های آماری کردند. شانون^۴ آنتروپی را در نظریه اطلاعات مطرح کرد و به عنوان اندازه اطلاعات در نظر گرفت. اولین بار کلموگراف^۵ آنتروپی را وارد سیستم‌های دینامیکی کرد و این نظریه توسط سینایی^۶ کامل شد که امروزه آن‌را به عنوان آنتروپی کلموگراف-سینایی می‌شناسیم.

آنتروپی را معمولاً با معانی چون آشوب، بی‌نظمی و عدم قطعیت در نظر می‌گیرند. به طور کلی آنتروپی را میانگین عدم قطعیت مربوط به فرآیند یا سیستم تصادفی در واحد زمان در نظر می‌گیرند و در علوم مختلف از جمله فیزیک، شیمی و نظریه اطلاعات و... کاربرد

^۱Clausius

^۲Boltmann

^۳Gibbs

^۴Shannon

^۵Kolmogorov

^۶Sinai

دارد.

مثلا در نظریه اطلاعات، آنتروپی را به عنوان اندازه اطلاعات متغیر تصادفی است که انتظار می‌رود داشته باشد، در نظر می‌گیرند. هر چه شانس مشاهده‌ی رویداد تصادفی کمتر باشد ما اطلاعات بیشتری را از روی دادن آن به دست می‌آوریم و هر چه احتمال وقوع یک رویداد بیشتر باشد، ما اطلاعات کمتری را از وقوع آن کسب می‌کنیم زیرا از روی دادن آن تعجب نمی‌کنیم.

در این پایان نامه هدف ما بررسی آنتروپی متری و تولوژیکی فرآیندهای تصادفی و همچنین آنتروپی جایگشتی متری و توپولوژیکی فرآیندهای تصادفی و ارتباط آن‌ها با یکدیگر است. به این منظور این پایان‌نامه در چهار فصل تنظیم شده است که در فصل اول به بیان مفهوم آنتروپی می‌پردازیم، در فصل دوم تعاریف و قضایای مقدماتی که مورد نیاز فصل‌های بعدی می‌باشند، بیان می‌کنیم. همچنین در فصل سوم آنتروپی متری و توپولوژیکی فرآیندهای تصادفی را بیان نموده و به مقایسه‌ی آن‌ها با هم می‌پردازیم و در فصل چهارم آنتروپی جایگشتی متری و توپولوژیکی فرآیندهای تصادفی را بیان نموده و به بررسی ارتباط آن‌ها با هم و با آنتروپی متری و توپولوژیکی می‌پردازیم.

چکیده

ما در این پایان نامه ابتدا فرآیند تصادفی را معرفی می‌کنیم، سپس به بیان آنروبی متری و توپولوژیکی فرآیندهای تصادفی حالت متناهی می‌پردازیم. به علاوه اگر فضای حالت مجموعه‌ای مرتب باشد، آن‌گاه آنروبی متری و توپولوژیکی جایگشتی را بیان نموده و به مقایسه‌ی آن‌ها با هم می‌پردازیم. در واقع آنروبی به عنوان میانگین عدم قطعیت مربوط به متغیر تصادفی یا آزمایش تصادفی تفسیر می‌شود. در انتها ثابت می‌کنیم که آنروبی متری و متری جایگشتی یک منبع ارگودیک با هم مساویند.

کلمات کلیدی: فرآیند تصادفی، آنروبی متری، آنروبی توپولوژیکی.

فهرست مطالب

۱	اندیشه های پایا	۱
۲	۱.۱ سیستم های دینامیکی	۱
۳	۲.۱ آنتروپی آزمایش	۳
۶	۲ بررسی مباحثی از آنتروپی	۶
۷	۱.۲ برخی تعاریف و قضایای مقدماتی برای آنتروپی افراز	۷
۱۵	۲.۲ آنتروپی افراز	۱۵
۱۸	۳.۲ آنتروپی شرطی	۱۸
۲۳	۴.۲ آنتروپی نگاشت های حافظ اندازه	۲۳
۳۰	۳ آنتروپی متری و توپولوژیکی فرآیند های تصادفی	۳۰
۳۱	۱.۳ سیستم های شیف	۳۱
۳۳	۲.۳ فرآیند های تصادفی	۳۳
۳۶	۳.۳ آنتروپی متغیر تصادفی (آنتروپی شانون)	۳۶
۴۶	۴.۳ آنتروپی فرآیند تصادفی زمان-گسسته حالت متناهی	۴۶
۵۰	۵.۳ آنتروپی توپولوژیکی فرآیند تصادفی	۵۰
۵۲	۴ آنتروپی جایگشتی متری و توپولوژیکی فرآیندهای تصادفی	۵۲

۵۳	۱.۴	آنتروپی جایگشتی متری فرآیندهای تصادفی با توجه به الگوهای ترتیبی
	۲.۴	آنتروپی جایگشتی متری و توپولوژیکی فرآیندهای تصادفی با استفاده از
۵۴		متغیر رتبه
۵۹	۳.۴	ارتباط بین آنتروپی متری و آنتروپی جایگشتی متری
۶۸		واژه‌نامه انگلیسی به فارسی
۷۰		واژه‌نامه فارسی به انگلیسی
۷۲		کتاب نامه

فصل ۱

اندیشه های پایا

۱.۱ سیستم های دینامیکی

تعریف ۱.۱.۱. فرض کنید Ω یک مجموعه ناتهی و \mathbb{R} مجموعه اعداد حقیقی باشد. به ازای هر $t \in \mathbb{R}$ فرض کنید $f^t : \Omega \rightarrow \Omega$ یک تابع باشد. زوج مرتب $(\Omega, \{f^t : t \in \mathbb{R}\})$ را یک سیستم دینامیکی با زمان پیوسته گوئیم اگر شرایط زیر برقرار باشند:

$$(۱) \text{ اگر } t = ۰, \text{ آنگاه } f^۰ \text{ همانی باشد,}$$

$$(۲) \text{ اگر } t, s \in \mathbb{R} \text{ آنگاه } f^s \circ f^t = f^{s+t}.$$

در تعریف ۱.۱.۱، اگر به جای مجموعه \mathbb{R} مجموعه \mathbb{Z} را قرار دهیم، آنگاه یک سیستم دینامیکی با زمان گسسته داریم.

ما در این نوشتار دو نوع از سیستم های دینامیکی زمان گسسته را در نظر می گیریم:

۱. سیستم های دینامیکی پیوسته ۲. سیستم های دینامیکی حافظ اندازه .

تعریف ۲.۱.۱. یک سیستم دینامیکی پیوسته، دوتایی (M, f) است که M یک فضای توپولوژیکی و $f : M \rightarrow M$ یک نگاشت پیوسته باشد.

تعریف ۳.۱.۱. فضای اندازه $(\Omega, \mathcal{B}, \mu)$ که Ω یک مجموعه متناهی، \mathcal{B} یک σ -جبر و $\mu : \mathcal{B} \rightarrow \mathbb{R} \cup \{+\infty\}$ یک اندازه ی مثبت روی فضای اندازه پذیر (Ω, \mathcal{B}) است را یک فضای اندازه-متناهی نامند، هرگاه $\mu(\Omega) < \infty$.

اگر یک فضای اندازه-متناهی داشته باشیم، آنگاه می توانیم بدون از دست دادن کلیت $\mu(\Omega)$ را یک در نظر بگیریم یعنی $(\Omega, \mathcal{B}, \mu)$ را یک فضای احتمال در نظر بگیریم. با این مفهوم ما می توانیم Ω را فضای تمام رویدادهای مقدماتی و \mathcal{B} را تمام خروجی هایی که ممکن است داشته باشیم و $\mu(B)$ را احتمال خروجی $B \in \mathcal{B}$ در نظر بگیریم. در سه تعریف زیر فضای $(\Omega, \mathcal{B}, \mu)$ یک فضای احتمال در نظر گرفته شده است.

تعریف ۴.۱.۱. نگاشت اندازه پذیر $f : \Omega \rightarrow \Omega$ را حافظ اندازه μ و یا اصطلاحاً اندازه μ را f -پایا می نامند، هرگاه برای هر $B \in \mathfrak{B}$ ، $\mu(f^{-1}(B)) = \mu(B)$.

تعریف ۵.۱.۱. اگر $f : \Omega \rightarrow \Omega$ یک نگاشت حافظ اندازه μ باشد، آنگاه $(\Omega, \mathfrak{B}, \mu, f)$ را یک سیستم دینامیکی حافظ اندازه می نامند.

تعریف ۶.۱.۱. فرض کنید $(\Omega, \mathfrak{B}, \mu, f)$ یک سیستم دینامیکی حافظ اندازه باشد، در این صورت f ارگودیک است هرگاه

$$f^{-1}(B) = B, \quad B \in \mathfrak{B} \implies \mu(B) = 0 \quad \text{or} \quad \mu(B) = 1$$

همچنین سیستم دینامیکی $(\Omega, \mathfrak{B}, \mu, f)$ را ارگودیک می نامند.

۲.۱ آنتروپی آزمایش

یکی از خواص مهم فرایندهای تصادفی، عدم اطمینان از رخ دادن آنهاست که باعث ایجاد عدم قطعیت درباره‌ی روی داد تصادفی می شود که از آن به طور معمول با عنوان ریسک کردن یاد می کنیم. گرچه میزان عدم قطعیت برای حالت‌های مختلف متفاوت است. به عنوان مثال اگر هوا ابری باشد و به احتمال $\frac{1}{4}$ باران بیاید، در این صورت اگر از ما سوال کنند امروز باران می آید یا نه با ریسک بسیار بالایی (عدم قطعیت بیشتر) باید بگوییم که باران می آید یا نه. ولی اگر آزمایش ما شامل مشخص کردن رنگ اولین کلاغی باشد که امروز می بینیم می توانیم تقریباً با اطمینان کامل با ریسک خیلی کم (عدم قطعیت بسیار کم) بگوییم کلاغ سیاه است هرچند ثابت شده کلاغ سفید هم وجود دارد.

در عین حال آزمایش هایی وجود دارند که از عدم قطعیت بالایی برخوردارند، مثلاً انتخاب باهوش ترین فرد از میان یک جمع ۵۰۰ نفره که هیچ شناختی نسبت به آنها نداریم. در یک آزمایش، پیشامد A را در نظر بگیرید از رخ دادن این پیشامد چه قدر تعجب می کنیم؟ منطقی است که هر چه احتمال وقوع A کمتر باشد میزان تعجب ما، از رخ دادن این

پیشامد بیشتر می‌شود. به عنوان مثال پرتاب دو تاس را در نظر بگیرید هر گاه مطلع شویم که مجموع دو تاس ۷ باشد زیاد تعجب نمی‌کنیم، اما اگر پیشامد آمدن جفت ۶ باشد، تعجب ما بیشتر خواهد بود.

سعی می‌کنیم میزان تعجب از رخ دادن پیشامد A را با P کمی کنیم. این ویژگی که تنها به احتمال پیشامد A یعنی P بستگی دارد را با $H(P)$ نمایش داده می‌شود. میزان تعجب برای پیشامد با احتمال صفر تعریف نشده است. اصول موضوعه زیر برای تابع $H(P)$ که $(0 \leq P \leq 1)$ برقرار است:

(۱) بدیهی است هیچ تعجبی از رخ دادن یک پیشامد با احتمال $(P = 1)$ پیش نخواهد آمد، پس $H(1) = 0$.

(۲) از دو پیشامد A و B با احتمال‌های P_1 و P_2 که $P_1 \leq P_2$ ، رخ دادن پیشامد A با احتمال کمتر از پیشامد B ، تعجب بیشتری در بر خواهد داشت، پس

$$P_1 \leq P_2 \implies H(P_1) \geq H(P_2).$$

(۳) با افزایش یا کاهش جزئی در احتمال پیشامد مفروض A ، کاهش یا افزایش در میزان تعجب ما از رخ دادن این پیشامد حاصل خواهد شد. به عبارت دیگر $H(P)$ تابعی پیوسته بر حسب P است.

(۴) دو پیشامد A و B با احتمال‌های P_1 و P_2 را در نظر بگیرید، اگر A و B مستقل باشند، آنگاه میزان تعجب از رخ دادن این پیشامد عبارت است از $H(P_1 P_2)$ که

$$H(P_1 P_2) = H(P_1) + H(P_2).$$

قضیه ۱.۲.۱. اگر تابع $H(P)$ در اصول ۴ گانه‌ی فوق صدق کند، آنگاه $H(P) = c \log P$ که $c \in (0, \infty)$.

برهان. داریم:

$$H(P^2) = H(P.P) = 2H(P) \implies H(P^n) = nH(P) \quad n \in \mathbb{N}$$

با همین روند داریم:

$$H(P) = H\left(\left(\left(P\right)^{\frac{1}{n}}\right)^n\right) = nH\left(P^{\frac{1}{n}}\right) \implies H\left(P^{\frac{1}{n}}\right) = \frac{1}{n}H(P) \quad n \neq 0$$

پس برای هر $x \in \mathbb{Q}$ داریم: $H(P^x) = xH(P)$ ، حال از پیوسته بودن H نتیجه می‌شود که

$$H(P^x) = xH(P) \quad \forall x \in \mathbb{R}$$

حال قرار می‌دهیم

$$x = -\log P \implies p = 2^{-x}$$

$$H(p) = H(2^{-x}) = H((2^{-1})^x) = xH(2^{-1}) = -c \log P$$

که $c = H(2^{-1})$

□

فصل ۲

بررسی مباحثی از آنترופی

در این فصل از مراجع [۵، ۶] استفاده شده است.

۱.۲ برخی تعاریف و قضایای مقدماتی برای آنروپی افراز

تعریف ۱.۱.۲. فرض کنیم $(\Omega, \mathfrak{B}, \mu)$ یک فضای احتمال باشند، مجموعه‌ی

$$\xi = \{A_1, \dots, A_n\} \subset \mathfrak{B}$$

تشکیل افراز متناهی برای Ω می‌دهد، اگر $\bigcup_{i=1}^n A_i = \Omega$ و

$$A_i \cap A_j = \emptyset \quad \forall i \neq j.$$

تعریف ۲.۱.۲. فرض کنید $(\Omega, \mathfrak{B}, \mu)$ یک فضای احتمال باشد. فرض کنید $\xi = \{A_1, \dots, A_n\}$

یک افراز متناهی برای Ω از اعضای \mathfrak{B} باشند. در این صورت $\mathcal{A}[\xi]$ را به صورت زیر معرفی

می‌شود:

$$\mathcal{A}[\xi] = \{\sigma \text{ جبر متناهی تولید شده توسط اعضای } \xi\} = \{\bigcup_{i=0}^k A_i : 0 \leq k \leq n\}.$$

تعریف ۳.۱.۲. فرض کنید $(\Omega, \mathfrak{B}, \mu)$ یک فضای احتمال و $\psi \subseteq \mathfrak{B}$ یک زیر جبر

باشد. در این صورت $\xi(\psi)$ به صورت زیر معرفی می‌شود:

$$\xi(\psi) = \{A \in \psi \mid A \neq \emptyset, \nexists B \neq \emptyset; B \in \psi, B \subsetneq A\}$$

که تشکیل یک افراز برای Ω می‌دهد.

قضیه ۴.۱.۲. فرض کنید $(\Omega, \mathfrak{B}, \mu)$ یک فضای احتمال باشد. در این صورت اگر $\psi \subseteq \mathfrak{B}$

یک زیر جبر متناهی باشد، آنگاه

$$\mathcal{A}[\xi(\psi)] = \psi.$$

برهان. فرض کنید ψ یک زیر جبر باشد. چون $\xi(\psi) \subseteq \psi$ پس داریم:

$$\mathcal{A}[\xi(\psi)] \subseteq \mathcal{A}(\psi) = \psi$$

که تساوی آخر به این دلیل است که ψ خود یک σ جبر است.

برعکس: فرض کنید $\psi_i \in \psi$ دو حالت در نظر می‌گیریم.

الف) اگر وجود نداشته باشد $\psi_j \in \psi$ بطوریکه $\psi_j \subsetneq \psi_i$; طبق تعریف $\psi_i \in \xi(\psi)$.

ب) فرض کنید وجود داشته باشد $\psi_j \in \psi$ بطوریکه $\psi_j \subsetneq \psi_i$ ، دو حالت رخ می‌دهد.

حالت اول:

$$\psi_j \in \xi(\psi) \implies \psi_j \in \mathcal{A}[\xi(\psi)].$$

حالت دوم: اگر $\psi_j \notin \xi(\psi)$ آنگاه وجود دارد $\psi_{j_1} \in \psi$ بطوریکه

$$\psi_{j_1} \subseteq \psi_j \subseteq \psi_i$$

حال اگر $\psi_{j_1} \in \xi(\psi)$ که مسئله حل است. در غیر این صورت وجود دارد ψ_{j_2}

بطوریکه

$$\psi_{j_2} \subseteq \psi_{j_1}$$

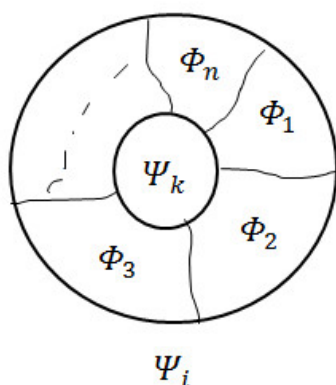
و چون ψ متناهی است این روند جایی متوقف می‌گردد. بنابراین وجود دارد k بطوریکه

$\psi_k \in \xi(\psi)$ در این صورت ψ_i را می‌توان به صورت زیر در نظر بگیریم که $\varphi_i \in \xi(\psi)$ ،

لذا داریم: (شکل ۱.۲)

$$\psi_i = \left(\bigcup_{i=1}^n \varphi_i \right) \cup \psi_k \in \mathcal{A}\xi(\psi). \quad (1.2)$$

□



شکل ۱.۲: شکل برای ψ_i در رابطه (۱.۲)

تعریف ۵.۱.۲. فرض کنید ξ و η دو افراز متناهی از $(\Omega, \mathfrak{B}, \mu)$ باشند. در این صورت $\xi \preceq \eta$ (ظریف تر از ξ) اگر هر عضو ξ به صورت اجتماعی متناهی از اعضای η باشد. به عبارتی برای هر $C \in \xi$ وجود داشته باشد $O_1, O_2, \dots, O_m \in \eta$ بطوریکه

$$C = \bigcup_{i=1}^m O_i.$$

قضیه ۶.۱.۲. اگر ξ و η دو افراز متناهی از $(\Omega, \mathfrak{B}, \mu)$ باشند، آنگاه

$$\mathcal{A}(\xi) \subseteq \mathcal{A}(\eta) \iff \xi \preceq \eta.$$

□

برهان. به وضوح برقرار است.

قضیه ۷.۱.۲. اگر A و φ دو زیرجبر متناهی باشند، آنگاه

$$A \subseteq \varphi \iff \xi(A) \preceq \xi(\varphi).$$

برهان. اگر $\xi(A) \preceq \xi(\varphi)$ ، آنگاه طبق قضیه ۶.۱.۲:

$$\mathcal{A}(\xi(A)) \subseteq \mathcal{A}[\xi(\varphi)],$$

در نتیجه با استفاده از قضیه ۴.۱.۲ داریم $A \subseteq \varphi$.

برعکس: فرض کنید $A \subseteq \varphi$ و $\psi \in \xi(A)$ نشان می‌دهیم که وجود دارد D_1, \dots, D_n در

$$\xi(\varphi) \text{ بطوریکه } \psi = \bigcup_{i=1}^n D_i.$$

چون $\psi \in \xi(A)$ پس $\psi \in A$ و $A \subseteq \varphi$ پس $\psi \in \varphi$ بنابراین

$$\psi \in \mathcal{A}(\xi(\varphi)).$$

لذا وجود دارد D_1, \dots, D_n در $\xi(\varphi)$ بطوریکه $\psi = \bigcup_{i=1}^n D_i$ پس

$$\xi(A) \preceq \xi(\varphi).$$

□

تعریف ۸.۱.۲. فرض کنید $\xi = \{A_1, \dots, A_n\}$ و $\eta = \{C_1, \dots, C_k\}$ دو افراز متناهی از Ω باشند. در این صورت $\xi \vee \eta$ به صورت زیر است:

$$\xi \vee \eta = \{A_i \cap C_j; 1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq k\}$$

که نظریه مشترک دو افراز نامیده می شود و اگر A و φ دو زیر جبر متناهی از \mathcal{B} باشند، آنگاه $A \vee \varphi$ را کوچکترین زیر جبر σ از \mathcal{B} گویند که شامل A و φ است.

قضیه ۹.۱.۲. اگر A و φ دوزیر σ جبر متناهی ξ و η دو افراز متناهی باشند، آنگاه

$$\xi(A \vee \varphi) = \xi(A) \vee \xi(\varphi) \quad (\text{الف})$$

$$\mathcal{A}(\xi \vee \eta) = \mathcal{A}(\xi) \vee \mathcal{A}(\eta) \quad (\text{ب})$$

برهان. الف) می دانیم که

$$\xi(A \vee \varphi) = \{D_j \in T \mid C_i \not\subseteq D_j, \forall C_i \in T\}$$

$$T := \{A_i \cap \varphi_j \mid A_i \in A, \varphi_j \in \varphi\}$$

حال فرض کنید $A_i \in \xi(A)$ و $C_j \in \xi(\varphi)$ نشان می دهیم که

$$A_i \cap C_j \in \xi(A \vee \varphi).$$

برهان خلف: فرض کنید وجود داشته باشد $A'_i \in A$ و $C'_j \in \varphi$ بطوریکه