

نظریه اطلاعات کوانتومی - بخش اول

وحیدکریمی پور - دانشکده فیزیک - دانشگاه صنعتی شریف

۱۴۰۰ اردیبهشت ۲۷

۱ مقدمه

همانطور که آنتروپی شانون در نظریه اطلاعات کلاسیک نقش محوری دارد، در نظریه اطلاعات کوانتومی نیز تعمیم آنتروپی شانون که به آن آنتروپی فون نویمان^۱ می‌گوییم، نقش کلیدی دارد و همه مفاهیم این نظریه بر مبنای این آنتروپی تعریف می‌شوند. در واقع آنتروپی فون نویمان از سه جهت نقش کلیدی در نظریه اطلاعات کوانتومی ایفا می‌کند:

یک - در تعیین میزانی که می‌توان اطلاعات کوانتومی را فشرده کرد،

دو - در تعیین ظرفیت یک کانال کوانتومی،

سه - و در تعیین اندازه درهمتندگی حالت‌های کوانتومی.

von Neumann Entropy^۱

می توان نقش دیگری را نیز برای آنتروپی فون نویمان در نظر گرفت که مربوط است به تعریف بهتری از اصل عدم قطعیت هایزنبرگ که از آنجا که مستقیماً به نظریه اطلاعات مربوط نیست تنها به اختصار آن را معرفی خواهیم کرد. در این درس ما نخست آنتروپی فون نویمان را تعریف کرده و خواص آن را بررسی می کنیم. این مطالعه فعلاً بدون توجه به مفهوم فیزیکی این تابع انجام می شود. از نظر تاریخی نیز این نکته جالب توجه است که آنتروپی فون نویمان پیش از آنتروپی شانون و توسط جان فون نویمان^۲ ریاضی فیزیکدان مجارستانی الاصل امریکایی که کارهای مهم زیادی را در شاخه های مختلف فیزیک و ریاضیات انجام داده، معرفی شده است.



شکل ۱: جان فون نویمان، ریاضیدان مجارستانی (۱۹۰۳-۱۹۵۷)

۲ آنتروپی فون نویمان و خواص آن

■ تعریف: هرگاه ρ یک ماتریس چگالی باشد، آنتروپی فون نویمان آن به صورت

$$S(\rho) := -\text{tr}(\rho \log_2 \rho) \quad (1)$$

John von Neumann^۱

تعریف می شود. هرگاه ρ به صورت زیر قطری شود،

$$\rho = \sum_i p_i |i\rangle\langle i|, \quad (2)$$

در این صورت خواهیم داشت:

$$S(\rho) = - \sum_i p_i \log p_i. \quad (3)$$

به این ترتیب آنتروپی فون نویمان برابر است با همان آنتروپی شانون برای توزیع احتمالی که از ویژه مقادارهای ماتریس چگالی تشکیل شده است. برای آنتروپی فون نویمان نیز واحد بیت را به کار می برد. بنابراین آنتروپی حالت $\frac{I}{2} = \rho$ یک بیت است.

مثال: برای یک کیویت که در حالت $(I + r \cdot \sigma) = \rho$ قرار دارد، می دانیم ویژه مقادیر ماتریس چگالی برابر است با $\frac{1+r}{2}$ بنابراین،

آنتروپی فون نویمان برابر است با:

$$S(\rho) = - \left[\frac{1+r}{2} \log_2 \frac{1+r}{2} + \frac{1-r}{2} \log_2 \frac{1-r}{2} \right]. \quad (4)$$

توضیح درباره نمادها:

آنتروپی شانون را برای متغیر تصادفی X با $H(X)$ نشان می دهیم. البته این آنتروپی به تابع توزیعی که روی این متغیر تصادفی تعریف شده بستگی دارد و نه به خود متغیر تصادفی X . بنابراین نماد دقیق این است که بنویسیم $H(P_x)$ ولی از نماد خلاصه $H(X)$ برای این منظور استفاده می کنیم. بسته به نیاز خود و برای روشنی و سادگی روابط از هر کدام از این نمادها استفاده می کنیم. بنابراین به یاد داریم که

$$H(X) = H(P_x) \quad (5)$$

منتظر با آن آنتروپی فون نویمان برای یک سیستم A را با $S(A)$ نشان می دهیم ولی به یاد داریم که آنtronپی تابع ماتریس چگالی سیستم A است یعنی باید بنویسیم $S(\rho_A)$. بازهم بسته به نیاز خود و برای روشنی و سادگی روابط از هر کدام از این نمادها استفاده می کنیم. بنابراین به یاد داریم که

$$S(A) = S(\rho_A). \quad (6)$$

اغلب اوقات اگر درباره یک سیستم معین حرف می زیم از نوشتمن اندیس A نیز صرف نظر می کنیم و می نویسیم $S(\rho)$. حال خواص آنتروپی فون نویمان را بیان واکثر آنها را ثابت می کنیم.

هرگاه ρ یک حالت خالص باشد، $S(\rho) = 0$. اثبات این رابطه ساده است و با قطعی کردن ρ برای انجام می شود. ■

هرگاه $\rho' = U\rho U^\dagger$ که در آن U تبدیل یکانی است آنگاه $S(\rho') = S(\rho)$ ■

هرگاه فضای هیلبرت ρ ، d بعدی باشد، $S(\rho) \leq \log_2 d$ ■

اثبات: با قطعی کردن ρ بدست می آوریم ■

$$S(\rho) = -\sum_i p_i \log_2 p_i = H(\{p_i\}). \quad (7)$$

در فصل های قبل دیده ایم که تابع $H(\{p_i\})$ مقدار ماکزیمم خود را برای $p_i = \frac{1}{d}$ اختیار می کند و این ماکزیمم برابر است با $\log_2 d$.

بسیاری از خواص دیگر آنتروپی فون نویمان با استفاده از تعریف آنتروپی نسبی و نامثبت بودن آن ثابت می شوند. بنابراین نخست آنتروپی نسبی را تعریف می کنیم.

تعریف: فرض کنید که ρ و σ دو ماتریس چگالی باشند. در این صورت آنتروپی نسبی به صورت زیر توصیف می شود: ■

$$S(\rho || \sigma) = \text{tr}(\rho \log_2 \rho - \rho \log_2 \sigma). \quad (8)$$

بدهی است که آنتروپی نسبی نسبت به تعویض دوماتریس چگالی متقاض نیست.

مثال: برای محاسبه آنتروپی نسبی بین دو حالت ρ و σ بهترین کار این است که اولین جمله را در پایه ویژه حالت های ρ و دومین جمله را در پایه ویژه حالت های σ حساب کنیم. به این ترتیب اگر تجزیه طیفی این دو حالت به ترتیب زیر باشد،

$$\rho = \sum_i p_i |i\rangle\langle i|, \quad \sigma = \sum_\alpha q_\alpha |\alpha\rangle\langle \alpha|, \quad (9)$$

آنگاه

$$S(\rho||\sigma) = \sum_i p_i \log i - \sum_\alpha \langle \alpha | \rho | \alpha \rangle \log q_\alpha. \quad (10)$$

بنابراین کافی است که عناصر ماتریسی $\langle \alpha | \rho | \alpha \rangle$ را حساب کنیم تا بتوانیم آنتروپی نسبی را بدست آوریم.

■ فضیه: (نامساوی کلاین) آنتروپی نسبی همواره بزرگتر یا مساوی با صفر است، یعنی

$$S(\rho \parallel \sigma) \geq 0 \quad \forall \rho, \sigma. \quad (11)$$

اثبات: پایه ای که ماتریس چگالی ρ در آن قطری است را با $\{\langle i | i \rangle\}$ نشان می دهیم. داریم $\rho = \sum_{p_i} |i\rangle\langle i|$ و از آنجا:

$$\begin{aligned} S(\rho \parallel \sigma) &= \text{tr}(\rho \log \rho - \rho \log \sigma) = \sum_i (p_i \log p_i - \langle i | \rho \log \sigma | i \rangle) \\ &= \sum_i p_i (\log p_i - \langle i | \log \sigma | i \rangle) \end{aligned} \quad (12)$$

حال پایه ای که σ در آن قطری است را با $\{\langle \alpha | \alpha \rangle\}$ نشان می دهیم. درنتیجه رابطه بالا به شکل زیر در می آید:

$$S(\rho \parallel \sigma) = \sum_i p_i \left(\log p_i - \sum_{\alpha} P_{i\alpha} \log q_{\alpha} \right) \quad (13)$$

که در آن $P_{i\alpha} = \langle i | \alpha \rangle \langle \alpha | i \rangle$. واضح است که $\sum_{\alpha} P_{i\alpha} = 1$ و $0 \leq P_{i\alpha} \leq 1$. بنابراین با توجه به خاصیت تحدب تابع لگاریتم خواهیم

داشت:

$$\sum_{\alpha} P_{i\alpha} \log q_{\alpha} \leq \log \left(\sum_{\alpha} P_{i\alpha} q_{\alpha} \right) =: \log r_i, \quad (14)$$

که در آن $r_i = \sum_{\alpha} P_{i\alpha} q_{\alpha}$. تساوی وقتی برقرار می شود که همه $P_{i\alpha}$ ها بجز یکی برابر با صفر باشند. در نتیجه تا کنون ثابت کرده ایم که

$$S(\rho \parallel \sigma) \geq \sum_i p_i \frac{\log r_i}{\log p_i} \quad (15)$$

و تساوی وقتی رخ می دهد که همه $P_{i\alpha}$ ها بجز یکی همه برابر با صفر باشند. اما می دانیم که طرف راست خود آنتروپی نسبی دو توزیع احتمال

p_i و r_i است و بنابر قضیه ای که در فصل های قبل ثابت کرده ایم، این کمیت همواره بزرگتر یا مساوی با صفر است که تساوی فقط برای وقتی

رخ می دهد که $p_i = r_i$. پس تا کنون ثابت کرده ایم که

$$S(\rho \parallel \sigma) \geq 0 \quad (16)$$

که در آن تساوی وقتی رخ می دهد که $p_i = r_i$ و همه $P_{i\alpha}$ ها بجز یکی همه برابر با صفر باشند. اما این به این معناست که p_i ها با q_i ها یکی

باشند. حال با استفاده از این قضیه به بیان و اثبات دیگر خواص آنتروپی فون نویمان می پردازیم.

Klein Inequality^r

آنتروپی فون نویمان یک تابع محدب است. ■

یعنی به ازای $0 \leq \lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ داریم $\lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_n = 1$ به طوریکه

$$S(\lambda_1\rho_1 + \dots + \lambda_n\rho_n) \geq \lambda_1 S(\rho_1) + \dots + \lambda_n S(\rho_n). \quad (17)$$

بنابراین با مخلوط کردن حالت های کوانتمی آنتروپی حالت کوانتمی افزایش می یابد که از نظر شهودی نیز معنای روشی دارد.

اثبات: قضیه را برای حالت $n=2$ ثابت می کنیم. برای حالت n دلخواه اثبات قضیه شبیه این حالت ساده است. ■

قرارمی دهیم:

$$\sigma := \lambda_1\rho_1 + \lambda_2\rho_2. \quad (18)$$

از نامساوی (11) استفاده می کنیم و می نویسیم:

$$\begin{aligned} S(\rho_1) &\leq -tr(\rho_1 \log \sigma), \\ S(\rho_2) &\leq -tr(\rho_2 \log \sigma). \end{aligned} \quad (19)$$

حال از ترکیب خطی دونامساوی بالا با ضرایب λ_1 و λ_2 به دست می آوریم:

$$\lambda_1 S(\rho_1) + \lambda_2 S(\rho_2) \leq S(\lambda_1\rho_1 + \lambda_2\rho_2). \quad (20)$$

مثال: حالت های $|0\rangle\langle 0|$ و $|1\rangle\langle 1|$ را که دارای آنتروپی صفر هستند با احتمال مساوی باهم مخلوط می کنیم حالتی که بدست می آید یک

حالت کاملا مخلوط $I = \frac{1}{2}\rho$ است که آنتروپی اش برابر با یک است.

به این ترتیب اگر در جستجوی حالتی باشیم که کمترین میزان آنتروپی را داشته باشد حتما می باشد این حالت را در زیرمجموعه حالت های خالص جستجو کنیم. هم چنین محدب بودن آنتروپی (شکلی شبیه به کله قند) نشان می دهد که هرگاه نقطه بیشینه تابع $S(\rho)$ را بخواهیم پیدا کنیم همان نقطه بیشینه مطلق هم هست و این نکته خیلی مهمی است.

تمرین: تابع $f(x) = S(x\frac{I}{2} + (1-x)\rho)$ را در نظر بگیرید که در آن ρ یک ماتریس چگالی یک کیوبیتی است. مقدار ماکریم این

تابع در چه نقطه ای رخ می دهد و مقدار آن چقدر است؟

Convex^۴

■ آیا یک کانال کوانتوموی آنتروپی حالت ها را افزایش می دهد؟ ممکن است با الهام از ترمودینامیک فکر کنیم که یک کانال کوانتوموی همواره آنتروپی حالت ها را افزایش می دهد اما چنین نیست. به عنوان مثال یک کانال کوانتوموی مثل کانال واقطبش یا کانال بیت برگردان، یک حالت خالص را تبدیل به یک حالت آمیخته می کند و آنتروپی آن را افزایش می دهد. اما کانالی را در نظر بگیرید که همه حالت ها را به یک حالت خالص می نگارد،

$$\mathcal{E}(\rho) = \text{Tr}(\rho)|\phi_0\rangle\langle\phi_0|. \quad (21)$$

این کانال همه حالت ها را به حالتی می نگارد که آنتروپی اش صفر است. دقت کنید که نگاشت فوق واقعاً یک کانال کوانتوموی (یک نگاشت کاملاً مثبت) را تعریف می کند. برای تصدیق این نکته کافی است که نمایش کراوس این نگاشت را در نظر بگیریم:

$$\mathcal{E}(\rho) = \sum_i \langle i | \rho | i \rangle |\phi_0\rangle\langle\phi_0| = \sum_i |\phi_0\rangle\langle i | \rho | i \rangle \langle\phi_0| \quad (22)$$

که نشان می دهد عملگرهای کراوس این نگاشت به صورت $|i\rangle\langle i| = A_i$ هستند.

■ یک نتیجه از خاصیت تحدب آنتروپی به صورت زیر است. فضای ماتریس های چگالی در یک فضای هیلبرت H را با $D(H)$ نشان می دهیم. فرض کنید که $f : D(H) \rightarrow D(H)$ یک نگاشت خطی (مثلاً یک کانال کوانتوموی) است. این تابع هر ماتریس چگالی را به یک ماتریس چگالی تبدیل می کند. می خواهیم ماتریس چگالی ای مثل ρ_0 را پیدا کنیم که آنتروپی $f(\rho_0)$ کمترین مقدار ممکن باشد. جستجو در فضای همه ماتریس های چگالی کار بسیار سختی است، اما خاصیت تحدب آنتروپی می گوید که کافی است جستجوی خود را به فضای ماتریس های چگالی خالص محدود کنیم که فضای بسیار کوچکتری است. برای اثبات این قضیه فرض می کنیم که ρ_0 حالت مورد نظر باشد. این حالت یک تجزیه آنرامبلی به شکل $|\phi_k\rangle\langle\phi_k|$ دارد. می نویسیم:

$$S[f(\rho)] = S[f\left(\sum_k p_k |\phi_k\rangle\langle\phi_k|\right)] = S\left[\sum_k p_k f(|\phi_k\rangle\langle\phi_k|)\right] \geq \sum_k p_k S[f(|\phi_k\rangle\langle\phi_k|)]. \quad (23)$$

از بین حالت های طرف راست یک حالت مثل $|\phi_0\rangle\langle\phi_0|$ وجود دارد که

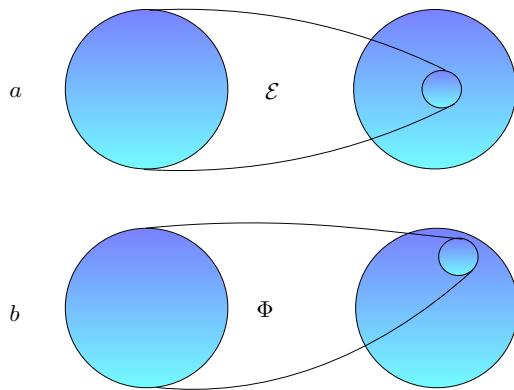
$$S[f(|\phi_0\rangle\langle\phi_0|)] \leq S[f(|\phi_k\rangle\langle\phi_k|)] \quad \forall k. \quad (24)$$

در نتیجه

$$S[f(\rho)] \equiv \sum_k p_k S[f(|\phi_k\rangle\langle\phi_k|)] \geq \sum_k p_k S[f(|\phi_0\rangle\langle\phi_0|)] = S[f(|\phi_0\rangle\langle\phi_0|)]. \quad (25)$$

به این ترتیب حالتی یافته ایم که خالص است و آنتروپی اش برای تابع f کمتر از یک حالت مخلوط اولیه است. دقت کنید که این قضیه برای نگاشت هایی فراتر از کانال ها هم برقرار است زیرا فقط از خاصیت خطی بودن نگاشت استفاده کرده ایم نه از خاصیت مثبت بودن یا رد نگهدار بودن آن.

در درسهای پیشین نشان داده ایم که همه کانال ها فاصله دو حالت ورودی را نسبت به هم کاهش می دهند که اصطلاحاً می گوییم کانال ها خاصیت انقباضی دارند^۵ اما در عین حال بعضی از کانال ها آنتروپی حالت ورودی را افزایش می دهند و بعضی دیگر کاهش. این که چرا این دو خاصیت با یکدیگر سازگار هستند در شکل (۲) نشان داده شده است.



شکل ۲: شکل بالا کانالی را نشان می دهد که کره بلوخ را به نزدیکی مرکز کرده تصویر می کند. چنین کانالی آنتروپی حالت های ورودی را به طور متوسط افزایش می دهد. شکل زیر کانالی را نشان می دهد که کره بلوخ را به نزدیکی مرز کرده (نزدیکی حالت های خالص) تصویر می کند، چنین کانالی آنتروپی حالت های ورودی را به طور متوسط کاهش می دهد.

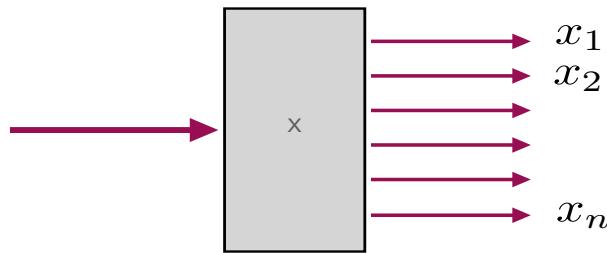
قضیه: آنتروپی اندازه گیری: فرض کنید که مشاهده پذیر $|x_i\rangle\langle x_i|$ را اندازه گیری کنیم. در این صورت مقادیر $\{x_i\}$ بااحتمالات $\{p_i = \langle x_i | \rho | x_i \rangle\}$ مشاهده خواهند شد. در این صورت خواهیم داشت:

$$S(\rho) \leq H(X), \quad (26)$$

که در آن علامت تساوی تنها وقتی برقرار خواهد بود که $\rho = X$. از نظر شهودی نیز این قضیه روشن است زیرا ممکن است اندازه گیری

Contraction Property^۵

ای که انجام می دهیم در یک پایه نامناسب باشد که به دلیل اصل عدم قطعیت به پراکنده شدن نتایج و در نتیجه افزایش آنتروپی بینجامد. مثال روشن آن وقتی است که یک حالت $\langle + |$ را در پایه z اندازه می گیریم. این موضوع به صورت شماتیک در شکل (۳) نشان داده شده است.



$$S(\rho) \leq H(X)$$

شکل ۳: اندازه گیری در یک پایه دلخواه همواره باعث افزایش آنتروپی می شود. فقط وقتی آنتروپی حالت ورودی با آنتروپی شanon خروجی یکی است که $[\rho, X] = 0$ باشد.

اثبات: ماتریس چگالی σ را به شکل زیرتعریف می کنیم: ■

$$\sigma := \sum_i p_i |x_i\rangle\langle x_i|. \quad (27)$$

می دانیم که $S(\sigma) = H(X)$. با استفاده از قضیه (11) می دانیم که

$$S(\rho) \leq -tr(\rho \log \sigma), \quad (28)$$

که در آن علامت تساوی فقط وقتی برقرارخواهد بود که $\sigma = \rho$. طرف راست را در پایه $\{ |x_i\rangle\}$ حساب می کنیم و دست می آوریم

$$tr(\rho \log \sigma) = \sum_i \langle x_i | \rho \log \sigma | x_i \rangle = \sum_i \langle x_i | \rho | x_i \rangle \log p_i = \sum_i p_i \log p_i, \quad (29)$$

که درتساوی آخر از قطعی بودن σ دراین پایه و هم چنین تساوی $p_i = \langle x_i | \rho | x_i \rangle$ استفاده کرده ایم. با ترکیب (28,29) به رابطه موردنظر یعنی رابطه $S(\rho) \leq H(X)$ می رسیم. تساوی وقتی برقرارخواهد بود که داشته باشیم $\sigma = \rho$. اما این امر به این معناست که $[\rho, X] = 0$.

یک توضیح مهم: اگر به اثبات بالا دقت کنیم درمی یابیم که در آن از اینکه ویژه پایه های مشاهده پذیر X یک پایه برای فضای تشکیل داده اند استفاده کرده ایم. بنابراین قضیه بالا تنها برای وقتی برقرار است که یک اندازه گیری تصویری با تصویرگرهای رتبه یک از نوع $\{x_i\}$ انجام می دهیم. برای یک مثال نفیض تصور کنید که حالت ورودی یک حالت از نوع $\dim(H)$ یک اندازه گیری تصویری با عملگرهای زیر انجام می دهیم:

$$P_0 = |00\rangle\langle 00| + |11\rangle\langle 11|, \quad P_1 = |01\rangle\langle 01| + |10\rangle\langle 10|$$

در این صورت خواهیم داشت $P(0) = P(1) = \frac{1}{2}$. در اینجا داریم $S(\rho) = 2$ و حال انکه آمار خروجی اندازه گیری آنتروپی یک دارد.

آنچه که نشان دادیم در واقع چنین است:

$$S(\rho) \leq - \sum_i \langle x_i | \rho | x_i \rangle \log \langle x_i | \rho | x_i \rangle = S(\rho_D), \quad (30)$$

که در آن ماتریس ρ_D همان ماتریس چگالی در یک پایه دلخواه است با این تفاوت که تمام عناصر غیر قطعی اش برابر با صفر قرار داده شده است. (دقت کنید که در هر پایه ای اگر این کار را انجام دهیم یک ماتریس چگالی معتبر پدید می آید.) بنابراین یک معنای این قضیه این است که اگر در هر پایه ای عناصر غیر قطعی ماتریس چگالی ρ را برابر با صفر قرار دهیم، دراین صورت ماتریس چگالی ای بدست خواهد آمد که آنتروپی آن از حالت اول بیشتر خواهد بود. یک نمونه از این رابطه در زیر نشان داده شده است. برای همه ماتریس های رابطه زیر برقرار است:

$$S \begin{pmatrix} p_{11} & p_{12} & p_{13} & \cdot \\ p_{21} & p_{22} & p_{23} & \cdot \\ p_{31} & p_{32} & p_{33} & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix} \leq S \begin{pmatrix} p_{11} & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & p_{22} & 0 & \cdot \\ 0 & 0 & p_{33} & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix} \quad (31)$$

معنای دیگر آن این است درین همه اندازه گیری ها اندازه گیری مشاهده پذیری که با ماتریس چگالی جابجا می شود کمترین عدم قطعیت یا آنتروپی را در نتایج ایجاد می کند.

■ فضیه زیرجمع پذیری: ^۶ هرگاه AB یک دستگاه دویخشی باشد،

$$S(\rho_{AB}) \leq S(\rho_A) + S(\rho_B), \quad (32)$$

که در آن $(\rho_{AB} = \rho_A \otimes \rho_B)$ و $S(\rho_{AB}) = tr_A(\rho_{AB}) + tr_B(\rho_{AB})$. این خاصیت به معنای آن است که آنتروپی یک دستگاه همواره از مجموع آنتروپی اجزاء آن کمتر است. این امر بدلیل همبستگی هایی است که ممکن است بین اجزاء وجود داشته باشد. مثال روش آن وقتی است که یک حالت بل را در نظر می گیریم. آنتروپی کل فقط وقتی برابر با مجموع آنتروپی اجزاء است که بین آنها همبستگی وجود نداشته باشد.

■ اثبات: ماتریس چگالی زیراتعریف می کنیم:

$$\sigma_{AB} := \rho_A \otimes \rho_B, \quad (33)$$

و از نامساوی (11) استفاده می کنیم:

$$S(\rho_{AB}) \leq -tr(\rho_{AB} \log \sigma_{AB}). \quad (34)$$

حال دقت می کنیم که

$$\begin{aligned} \log(\sigma_{AB}) &= \log(\rho_A \otimes \rho_B) = \log((\rho_A \otimes I)(I \otimes \rho_B)) = \log(\rho_A \otimes I) + \log(I \otimes \rho_B) \\ &= (\log \rho_A) \otimes I + I \otimes (\log \rho_B). \end{aligned} \quad (35)$$

حال طرف راست را به شکل زیر بازنویسی می کنیم:

$$\begin{aligned} -tr(\rho_{AB} \log \sigma_{AB}) &= -tr(\rho_{AB}(\log \rho_A \otimes I) - tr(\rho_{AB}(I \otimes \log \rho_B)) \\ &= -tr_A(\rho_A \log \rho_A) - tr_B(\rho_B \log \rho_B). \end{aligned} \quad (36)$$

با کنار هم گذاردن روابط بالا به نتیجه دلخواه می رسیم. این رابطه یادآور رابطه $H(X, Y) \leq H(X) + H(Y)$ برای آنتروپی کلاسیک است.

⁶ Subadditivity

در درس‌های قبلی دیده ایم که آنتروپی شانون در نامساوی $H(X, Y) \geq H(X)$ صدق می‌کند. سوال این است که آیا آنتروپی فون نویمان نیز در یک رابطه مشابه صدق می‌کند یا خیر. پاسخ این سوال منفی است. کافی است که سیستم مرکب AB را در یک حالت درهم تئیده کنیم که $S(\rho_{AB}) = S(\rho_A) + S(\rho_B)$. بنابراین برخلاف حالت کلاسیک به طور کلی داریم

$$S(\rho_{AB}) \neq S(\rho_A) + S(\rho_B). \quad (37)$$

با این وجود خاصیت زیر برقرار است.

■ نامساوی مثلث برای آنتروپی کوانتومی : این نامساوی که نامساوی آراکی-لیب^۷ نیز خوانده می‌شود به شکل زیر است:

$$S(\rho_{AB}) \geq |S(\rho_A) - S(\rho_B)|. \quad (38)$$

اثبات: می‌دانیم که سیستم AB در حالت ρ_{AB} است. می‌توان این حالت را خالص سازی کرد به این معنا که با افزودن یک سیستم کمکی R حالت خالصی مثل $\rho_{AB} = tr_R(|\Psi\rangle\langle\Psi|)_{ABR}$ در نظر گرفت که $\rho_A = tr_{BR}(|\Psi\rangle\langle\Psi|)_{ABR}$ و یا $\rho_B = tr_A(|\Psi\rangle\langle\Psi|)_{ABR}$ و الا اخر. حال از خاصیت جمع پذیری آنتروپی استفاده می‌کنیم که بر مبنای آن داریم:

$$S(\rho_{BR}) \leq S(\rho_B) + S(\rho_R). \quad (39)$$

اما از آنجا که حالت ρ_{ABR} یک حالت خالص است، داریم $S(\rho_R) = S(\rho_{AB}) - S(\rho_A) - S(\rho_B)$. در نتیجه رابطه (۳۹) به شکل زیر در می‌آید:

$$S(\rho_A) \leq S(\rho_B) + S(\rho_{AB}). \quad (40)$$

و یا

$$S(\rho_{AB}) \geq S(\rho_A) - S(\rho_B). \quad (41)$$

با عوض کردن جای A و B و تکرار این نامساوی به نامساوی مثلث برای آنتروپی کوانتومی می‌رسیم.

دقت کنید که با توجه به اینکه $H(\{p_i\})$ یک کمیت مثبت است، این رابطه با خاصیت تحدب آنتروپی سازگار است.

Araki-Lieb Inequality^v

■ **تمرین:** فرض کنید که ρ_{AB} یک حالت درهم تبیه خالص است. طرفین نامساوی (۳۸) را حساب کنید.

حال از خود می پرسیم که اگر پایه ماتریس‌های چگالی فوق برهم عمود نباشد این تساوی به چه شکلی تغییر می کند. پاسخ این سوال در قضیه زیر

داده شده است:

■ **قضیه:** تابع آنتروپی در حالت کلی در نامساوی زیر صدق می کند:

$$\sum_i p_i S(\sigma_i) \leq S\left(\sum_i p_i \sigma_i\right) \leq H(\{p_i\}) + \sum_i p_i S(\sigma_i). \quad (42)$$

اگر آنتروپی متوسط حالت ها را به صورت زیر تعریف کنیم:

$$\bar{S} := \sum_i p_i S(\sigma_i), \quad (43)$$

رابطه (۴۲) را می توان به صورت زیر نوشت:

$$\bar{S} \leq S\left(\sum_i p_i \sigma_i\right) \leq \bar{S} + H(X). \quad (44)$$

به این ترتیب این قضیه یک حد بالا و پایین که براحتی قابل محاسبه است بدست می دهد. ممکن است که آنتروپی یک حالت دلخواه را نتوانیم به طور دقیق حساب کنیم ولی این نامساوی بلاfacسله به ما می گوید که آنتروپی بین کدام دو حد واقع شده است.

■ **اثبات:** نامساوی سمت چپ همان خاصیت تحدب آنتروپی است که قبل آن را ثابت کرده ایم. پس توجه خود را به نامساوی طرف راست معطوف می کنیم. نخست این نامساوی را برای وقتی ثابت می کنیم که حالت های σ_i خالص باشند یعنی $|\psi_i\rangle\langle\psi_i| = \sigma$. البته این حالت ها لزومی ندارد که بر هم عمود باشند. در این حالت از آنجا که $S(\sigma_i) = 0$ است کافی است که ثابت کیم

$$S\left(\sum_i p_i |\psi_i\rangle\langle\psi_i|\right) \leq H(\{p_i\}).$$

برای اثبات این رابطه حالت خالص زیر را می سازیم:

$$|\psi\rangle_{AB} = \sum_i \sqrt{p_i} |\psi_i\rangle \otimes |i\rangle, \quad (45)$$

که در آن حالت های $\{|i\rangle\}$ برهم عمودند. برای این حالت خالص بدست می آوریم:

$$\rho_A = \sum_i p_i |\psi_i\rangle\langle\psi_i|, \quad \rho_B = \sum_{i,j} \sqrt{p_i p_j} \langle\psi_i|\psi_j\rangle |j\rangle\langle i|. \quad (46)$$

از تجزیه اشمیت می دانیم که آنتروپی این دو حالت باهم مساوی است. یعنی $S(\rho_A) = S(\rho_B)$. البته نکته این است که حالت ρ_B حالت ساده‌ای نیست که بتوانیم آنtronپی آن را براحتی حساب کنیم. اما در این مرحله می توانیم از یک خاصیت دیگر که قبلاً ثابت کرده ایم استفاده کنیم و آن اینکه اندازه گیری تصویری هیچگاه آنtronپی را کاهش نمی دهد. حال روی حالت ρ یک اندازه گیری تصویری با عملگرهای $\{P_i\}$ انجام می دهیم. حالتی که بدست می آید برابر است با:

$$\rho'_B = \sum_i P_i \rho_B P_i = \sum_i p_i |i\rangle\langle i|. \quad (47)$$

بنابر این داریم:

$$S(\rho_A) \equiv S(\rho_B) \leq S(\rho'_B) \quad (48)$$

و یا

$$S\left(\sum_i p_i |\psi_i\rangle\langle\psi_i|\right) \leq H(\{p_i\}), \quad (49)$$

که همان رابطه‌ای است که می خواستیم ثابت کنیم.

به این ترتیب قضیه را برای وقتی که حالت‌های σ_i خالص بودند ثابت کردیم. حال می توانیم از این حالت خاص استفاده کرده و حالت کلی را که در آن دیگر σ_i ‌ها حالت‌های خالص نیستند را ثابت کنیم: کافی است که دقت کنیم هر کدام از حالت‌های σ_i را می توان تجزیه طیفی کرد:

$$\sigma_i = \sum_j q_{ij} |\phi_{ij}\rangle\langle\phi_{ij}|. \quad (50)$$

دقت کنید که

$$\langle\phi_{ij}|\phi_{ik}\rangle = \delta_{jk} \quad \sum_j q_{ij} = 1, \quad \forall i. \quad (51)$$

هم چنین داریم

$$S(\sigma_i) = H(\{q_{ij}\}). \quad (52)$$

در نتیجه داریم

$$\rho = \sum_i p_i \sigma_i = \sum_{i,j} p_i q_{ij} |\phi_{ij}\rangle\langle\phi_{ij}|. \quad (53)$$

در این رابطه می دانیم که

$$\sum_{i,j} p_i q_{ij} = 1.$$

حال از رابطه (۴۹) استفاده می کنیم که بر مبنای آن داریم:

$$S\left(\sum_i p_i \sigma_i\right) = S\left(\sum_{i,j} p_i q_{ij} |\phi_{ij}\rangle\langle\phi_{ij}| \right) \leq H(\{p_i q_{ij}\}). \quad (54)$$

حال کافی است که طرف راست را ساده کنیم. می نویسیم:

$$\begin{aligned} H(\{p_i q_{ij}\}) &= -\sum_{i,j} p_i q_{ij} \log_2(p_i q_{ij}) = -\sum_{i,j} p_i q_{ij} (\log_2(p_i) + \log_2(q_{ij})) \\ &= H(\{p_i\}) + \sum_i p_i S(\sigma_i). \end{aligned} \quad (55)$$

به این ترتیب قضیه به طور کامل ثابت می شود. ■

مثال: شخصی به ما می گوید که آنتروپی حالت

$$\rho = \frac{1}{4}|a\rangle\langle a| + \frac{1}{3}|b\rangle\langle b| + \frac{1}{6}|c\rangle\langle c| + \frac{1}{4}|d\rangle\langle d|,$$

که در آن حالت های نوشته شده دلخواه هستند که الزاماً برابر هم عمود نیستند، برابر است با ۲.۱۵ بیت. چگونه می توانیم ادعای او را قبول

یا رد کنیم؟

حال می خواهیم خاصیتی از آنتروپی را بررسی کنیم که به خاصیت زیر جمع پذیری قوی ^۸ مشهور است. از این قضیه می توان خاصیت زیر جمع پذیری (که قبل آن را ثابت کرده ایم) و بعضی از خاصیت های جدید و مهم را برای آنتروپی بدست آورد. در ادامه این قضیه را ثابت نخواهیم کرد، اما نشان می دهیم که چگونه می توان نتایج مهمی را از آن استخراج کرد. دانستن و فهمیدن این نتایج از اثبات این قضیه اهمیت بیشتری دارد.

قضیه: زیر جمع پذیری قوی برای آنتروپی فون نویمان: به یاد می آوریم که زیر جمع پذیری برای آنتروپی شانون به صورت زیر بیان می شود: به ازای هر سه متغیر تصادفی X, Y و Z نامساوی زیر برقرار است:

$$H(X|Y, Z) \leq H(X|Y). \quad (56)$$

Strong subadditivity Theorem^۸

این رابطه در واقع بیان می کند که ایجاد شرط اضافه باعث کاهش انتروپی شانون می شود. به عبارت دیگر اگر علاوه بر مقدار Y مقدار Z را نیز تعیین کنیم، اطلاعات کمتری در X باقی می ماند. این نامساوی را به صورت زیر نیز می توان نوشت:

$$H(X, Y, Z) - H(Y, Z) \leq H(X, Y) - H(Y) \quad (57)$$

خاصیت زیر جمع پذیری قوی برای آنتروپی کوانتومی دقیقا مشابه رابطه های بالاست ، به این معنا که با تعریف آنتروپی شرطی به صورت

$$S(A|B) := S(\rho_{AB}) - S(\rho_B) \quad (58)$$

برای هر سیستم سه بخشی داریم:

$$S(A|B, C) \leq S(A|B) \quad (59)$$

و یا

$$S(\rho_{ABC}) - S(\rho_{BC}) \leq S(\rho_{AB}) - S(\rho_B). \quad (60)$$

همانطور که در ابتدا گفتیم این رابطه را در انتهای این درس ثابت می کنیم اما الان می خواهیم بینیم این نامساوی چه نتایجی در بر دارد. این نتایج را در زیر می نویسیم:

نتیجه اول: می توان خاصیت زیر جمع پذیری را از خاصیت زیر جمع پذیری قوی بدست آورد. برای این کار سیستم سه تایی را در حالت

زیر در نظر بگیرید:

$$\rho_{ABC} = \rho_{AC} \otimes |0\rangle\langle 0|_B \quad (61)$$

که در آن $|0\rangle$ یک حالت دلخواه خالص است. در این صورت داریم:

$$S(\rho_{ABC}) = S(\rho_{AC}), \quad S(\rho_B) = 0, \quad S(\rho_{AB}) = S(\rho_A), \quad S(\rho_{BC}) = S(\rho_C). \quad (62)$$

با جایگذاری این مقادیر در رابطه (60) به رابطه زیر جمع پذیری معمولی می رسیم.

• **نتیجه دوم:** قبله دیدیم که خاصیت $S(A, B) \geq S(A)$ برای آنتروپی کوانتومی برخلاف آنتروپی کلاسیک برقرار نیست. معنای این حرف این است که آنتروپی شرطی کوانتومی همواره یک کمیت مثبت نیست. مثالی که ذکر کردیم نیز یک حالت خالص درهم تنیده بود که آنتروپی سیستم بزرگ برابر با صفر و آنتروپی یک زیر سیستم آن برابر با یک بود. نکته مهم آن است که اگر چه آنتروپی یک زیر سیستم می تواند از آنتروپی کل سیستم بزرگ تر باشد ولی این کار برای دو زیر سیستم امکان پذیر نیست! به این معنا که اگر یک سیستم سه بخشی ABC داشته باشیم آنگاه نامساوی زیر همواره برقرار است:

$$S(A) + S(B) \leq S(A, C) + S(B, C). \quad (63)$$

در واقع ممکن است که $S(A)$ از $S(B, C)$ بزرگ تر باشد یا $S(B)$ از $S(A, C)$ بزرگ تر باشد ولی هر دو نامساوی همزمان نمی توانند برقرار باشند. یک راه دیگر بیان این موضوع این است که در یک سیستم سه بخشی یک بخش نمی تواند با دو بخش دیگر در حالت درهم تنیده ماکزیمال قرار بگیرد. زیرا اگر چنین باشد طرف راست نامساوی بالا برابر با صفر و طرف چپ آن (برای کیویت ها) برابر با ۲ است. این خاصیت به نام خاصیت تک همسری درهم تنیدگی^۹ شناخته می شود.

برای اثبات این نامساوی کافی است که به رابطه زیر جمع پذیری قوی یعنی رابطه $(*)$ توجه کنیم و سیستمی مثل R در نظر بگیریم به قسمی که سیستم $ABCR$ در یک حالت خالص باشد. در این صورت می دانیم که

$$S(ABC) = S(R), \quad S(BC) = S(AR). \quad (64)$$

با جایگذاری این تساوی ها در $(*)$ بدست می آوریم:

$$S(R) - S(AR) \leq S(AB) - S(B) \quad (65)$$

و پس از مرتب کردن

$$S(R) + S(B) \leq S(AR) + S(AB), \quad (66)$$

که چیزی نیست جز همان رابطه ای که می خواستیم ثابت کنیم (البته با نام های عوض شده).

• **نتیجه سوم:** صرف نظر کردن از یک بخش همواره باعث کاهش اطلاعات متقابل می شود، به این معنا که برای هر سیستم سه بخشی

Monogamy of Entanglement⁴

داریم:

$$I(A : B) \leq I(A : B, C). \quad (67)$$

از نظر شهودی این رابطه معنای روشنی دارد به این صورت که بهر حال دانستن اطلاعاتی در مورد B و C مقدار بیشتری اطلاعات در مورد A به ما می‌دهد تا وقتی که تنها اطلاعاتی در باره B داشته باشیم. اما اثبات این رابطه خیلی ساده است. کافی است که این رابطه را باز کنیم و بنویسیم

$$S(A) + S(B) - S(A, B) \leq S(A) + S(B, C) - S(A, B, C), \quad (68)$$

که با حذف $S(A)$ از دو طرف می‌بینیم چیزی نیست جز همان خاصیت زیر جمع پذیری قوی.

نتیجه چهارم: نتیجه چهار: یک کانال کوانتمی هیچگاه اطلاعات متقابل را افزایش نمی‌دهد. به عبارت دقیق‌تر سیستم مرکب AB را در نظر بگیرید که در حالت ρ_{AB} قرار دارد. حال فرض کنید که این سیستم تحت تاثیر یک کانال کوانتمی مثل \mathcal{E}_B قرار می‌گیرد. بنابراین کانال \mathcal{E} فقط روی B اثر می‌کند. طبیعی است که حالت ρ_A در این صورت تغییر نمی‌کند. می‌خواهیم بینیم آیا کانال \mathcal{E} می‌تواند اطلاعات متقابل بین دو قسمت A و B را افزایش دهد یا خیر. پاسخ این است که خیر و این پاسخ از نظر فیزیکی و شهودی نیز مورد انتظار است.

برای فهم اثبات این نتیجه چهارم که در پی می‌آید توجه به تمرین‌های حل شده‌ی زیر مهم است:

■ تمرین: هرگاه داشته باشیم

$$\rho'_{AB} = (I \otimes \mathcal{E}_B)(\rho_{AB}) \quad (69)$$

که در آن \mathcal{E}_B یک نگاشت رد نگهدار است، نشان دهید که $\rho'_A = \rho_A$.

■ حل: حالت ρ_{AB} را به صورت زیر بسط می‌دهیم:

$$\rho_{AB} = \sum_i x_i \otimes y_i. \quad (70)$$

که در نتیجه

$$\rho_A = \sum_i x_i \otimes \text{tr}(y_i) \quad (71)$$

در نتیجه

$$(I \otimes \mathcal{E}_B)(\rho_{AB}) = \sum_i x_i \otimes \mathcal{E}_B(y_i). \quad (72)$$

حال روی بخش دوم رد می گیریم و بدست می آوریم:

$$\rho'_A := \text{tr}_B(\rho'_{AB}) = \sum_i x_i \otimes \text{tr}(\mathcal{E}_B(y_i)) = \sum_i x_i \otimes \text{tr}(y_i) = \rho_A. \quad (73)$$

دقت کنید که این نتیجه فقط برای نگاشت رد-نگهدار درست است.

تمرین: هرگاه داشته باشیم ■

$$\rho'_{AB} = (I \otimes U_B)(\rho_{AB})(I \otimes U_B^\dagger) \quad (74)$$

نشان دهید که

$$\rho'_B = U_B \rho_B U_B^\dagger. \quad (75)$$

حل: حالت ρ_{AB} را به صورت زیر بسط می دهیم: ■

$$\rho_{AB} = \sum_i x_i \otimes y_i. \quad (76)$$

که در نتیجه

$$\rho_B = \sum_i (\text{tr}x_i)y_i. \quad (77)$$

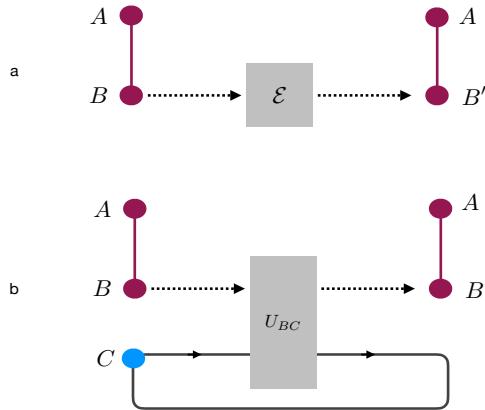
بنابراین

$$(I \otimes U_B)(\rho_{AB})(I \otimes U_B^\dagger) = \sum_i x_i \otimes U_B y_i U_B^\dagger. \quad (78)$$

حال روی بخش اول رد می گیریم و بدست می آوریم:

$$\rho'_B := \sum_i \text{tr}(x_i)U_B y_i U_B^\dagger = U_B \left(\sum_i (\text{tr}x_i)y_i \right) U_B^\dagger = U_B \rho_B U_B^\dagger. \quad (79)$$

توجه می کنیم که کانال یاد شده را همواره می توان به صورت زیر اعمال کرد. یک حالت مشخص مثل $|0\rangle_C$ در کنار حالت ρ_{AB} قرار می دهیم و روی کل این حالت عملگر U_{BC} را اعمال کرده و سپس روی C رد می گیریم، شکل (۴).



شکل ۴: شکل بالایی کانال \mathcal{E} را نشان می دهد که روی بخش B اثر می کند. شکل پایین: این کانال را می توان به صورت یک عملگر یکانی نشان داد که روی یک بخش بزرگ تر عمل می کند و در انتها روی بخش اضافی رد گرفته می شود.

بیایید حالت های قبل از عمل کانال را با حروف بدون پرایم و حالت های بعد از عمل کانال را با حروف با پرایم نشان دهیم. به این ترتیب می توانیم بنویسیم:

$$\rho_{A'B'C'} = (I \otimes U_{BC}) \rho_{ABC} (I \otimes U_{BC}^\dagger) \quad (80)$$

که به معنای این است که

$$\rho_{B'C'} = U_{BC} \rho_{BC} U_{BC}^\dagger. \quad (81)$$

برای اثبات قضیه، به نتیجه ای که قبلا بدست آورده ایم تکیه می کنیم که بر مبنای آن اطلاعات متقابل با افزودن یک سیستم دیگر هیچ وقت کم نمی شود به عبارت دیگر:

$$I(A' : B') \leq I(A' : B'C') \quad (82)$$

حال نشان می دهیم که طرف راست چیزی نیست جز $I(A : B)$. برای این کار عبارت صریح طرف راست را می نویسیم و از نتایج دو تمرین قبلی

و روابط (۸۰) و (۸۱) استفاده می کنیم:

$$I(A' : B'C') = S(A') + S(B'C') - S(A'B'C') = S(A) + S(BC) - S(ABC) \quad (83)$$

اما چون

$$\rho_{ABC} = \rho_{AB} \otimes |0\rangle_C \langle 0| \quad (84)$$

خواهیم داشت

$$S(BC) = S(B) \quad S(ABC) = S(AB) \quad (85)$$

و در نتیجه

$$I(A' : B'C') = S(A') + S(B'C') - S(A'B'C') = S(A) + S(B) - S(AB) = I(A : B). \quad (86)$$

به این ترتیب نتیجه چهارم نیز ثابت می شود.

۳ ضمیمه: در باره جان فون نویمان



شکل ۵: جان فون نویمان، ریاضیدان مجارستانی (۱۹۰۳-۱۹۵۷)

جان فون نویمان ریاضیدان مجاری اصلی بود که سالهای عمر خود را در آمریکا و در موسسه مطالعات پیشرفته گذراند. وی در طول عمر کوتاه خود نه تنها بسیاری از زیر شاخه های ریاضیات مثل جبر و نظریه مجموعه ها و همچنین فیزیک را متحول کرد بلکه سهمی نیز در توسعه اقتصاد و آمار، نظریه بازی ها، تولید انرژی هسته ای و رایانش الکترونیک ایفا کرد. اغلب از او به عنوان یکی از آخرین ریاضیدانان بزرگ نام برده می شود. نبوغ افسانه امیز او حتی در زمان حیاتش باعث پیدایش انبوهی از حکایت ها و داستان ها شده بود که بین شاگردان و همکارانش رواج داشت. مشهور است که وقتی از او هر سوالی در هر زمینه ای از فیزیک یا ریاضیات می پرسیدی فقط سه ثانیه طول می کشید تا جواب بدهد.

سه نمونه از این حکایت ها جالب اند:

انریکو فرمی خطاب به یکی از همکارانش: « می دانی، جانی می توانست ده برابر سریع تراز من محاسبه ذهنی انجام دهد و من می توانم ده برابر سریع تراز تو محاسبه ذهنی انجام دهم. حالا می توانی بفهمی که جانی چقدر شگفت انگیز بود. »

یوجین ویگنر: « در باره قوای ذهنی فون نویمان احساس می کردی که با یک ماشین فوق العاده کامل روپرتو هستی که همه اجزایش با دقت یک هزارم اینچ در حال کار کردن اند. »

هانس بته : « من بعضی وقت ها فکر می کنم که مغزی مثل مغز فون نویمان احتمالا نشان دهنده این است که او به گونه ای فراتر از انسان تعلق داشته است. »

۴ مسئله ها

■ **تمرین: آنتروپی فون نویمان** مربوط به بردارهای درون کره بلوخ را برحسب ساعت بردارها حساب کنید. این تمرین به خوبی نشان می دهد که هر چه حالت خالص تر باشد، آنتروپی فون نویمان آن کمتر و هر چه حالت به یک حالت مخلوط تزدیک تر باشد آنتروپی فون نویمان آن بیشتر است.

■ **ماتریس چگالی دوکیوبیتی** زیر را در نظر بگیرید. برای آنکه این ماتریس نشان دهنده یک حالت کوانتومی باشد، پارامترهای آن می بایست در یک محدوده معین قرار بگیرند. نخست این محدوده را مشخص کنید. سپس آنتروپی فون نویمان این حالت را حساب کنید و مقدار کمینه و بیشینه آن را بدست آورید.

$$\rho = \frac{1}{4}(I + s_1\sigma_x \otimes \sigma_x + s_2\sigma_y \otimes \sigma_y + s_3\sigma_z \otimes \sigma_z). \quad (87)$$

■ از خاصیت زیرجمع پذیری قوی استفاده کنید و درستی روابط زیر را نشان دهید:

$$S(C|A) + S(C|B) \geq 0. \quad (88)$$

و

$$I(A : B) + I(A : C) \leq 2S(A). \quad (89)$$

هم چنین مثالی ارائه دهید که درستی رابطه زیر را نشان دهد:

$$S(A|C) + S(B|C) \neq 0. \quad (90)$$

دقت کنید که در حالت کلاسیک رابطه (89) به این دلیل درست است که رابطه $H(A : B) \leq H(A)$ و $H(A : C) \leq H(A)$ اما در حالت کوانتومی این رابطه به دلیل خاصیت زیرجمع پذیری قوی برقرار است چرا که نامساوی های بالا الزاماً برقرار نیستند. مثالی ارائه دهید که نشان دهد در حالت کوانتومی $I(A : B) > S(A)$.

■ تمرین: دو ماتریس چگالی یک کیوبیتی را به صورت زیر در نظر بگیرید:

$$\rho = \frac{1}{2}(I + \mathbf{r} \cdot \boldsymbol{\sigma}), \quad \sigma = \frac{1}{2}(I + \mathbf{s} \cdot \boldsymbol{\sigma}). \quad (91)$$

آنتروپی های نسبی زیر را حساب کنید:

$$S(\rho || \sigma), \quad S(\sigma || \rho). \quad (92)$$

■ تمرین: نشان دهید که

$$S(\rho_1 \otimes \rho_2 || \sigma_1 \otimes \sigma_2) = S(\rho_1 || \sigma_1) + S(\rho_2 || \sigma_2). \quad (93)$$

■ تمرین: دو حالت کیوبیتی خالص $|\phi\rangle$ و $|\psi\rangle$ را در نظر بگیرید. آنتروپی نسبی آنها را حساب کنید. آیا این نتیجه را می توانید به بعدهای دلخواه تعمیم دهید.

■ تمرین: الف: نشان دهید که آنتروپی نسبی دارای خاصیت یکنواهی است یعنی برای هر دو سیستمی داریم:

$$S(\rho_A || \sigma_A) \leq S(\rho_{AB} || \sigma_{AB}). \quad (94)$$

ب: با استفاده از این خاصیت، خاصیت زیرجمع پذیری قوی را ثابت کنید. (راهنمایی: برای این کار رابطه بالا را برای ρ_{ABC} و $\rho_A \otimes \rho_{BC}$ به کار ببرید.)

پ: نشان دهید که به ازای هر کanal کوانتمی داریم:

$$S(\mathcal{E}(\rho) || \mathcal{E}(\sigma)) \leq S(\rho || \sigma). \quad (95)$$

(راهنمایی: از این موضوع استفاده کنید که هر کanal کوانتمی را می توان به صورت یک عملگر یکانی روی یک فضای بزرگ تر نشان داد.)

■ تمرین: یک حالت خالص $|\phi\rangle$ و یک حالت کاملاً آمیخته $\frac{I}{2}$ را در نظر بگیرید. آنتروپی نسبی بین آنها را حساب کنید. دقت کنید چون انتروپی نسبی متقارن نیست می بایست دوتابع انتروپی را حساب کنید. آیا این نتیجه را می توانید به بعد دلخواه تعیین دهید؟

■ تمرین: برای کیوبیت‌ها یک حالت دلخواه ρ و یک حالت کاملاً آمیخته $\frac{I}{2}$ را در نظر بگیرید. آنتروپی نسبی بین آنها را حساب کنید. دقت کنید چون انتروپی نسبی متقارن نیست می بایست دوتابع انتروپی را حساب کنید. آیا این نتیجه را می توانید به بعد دلخواه تعیین دهید؟

■ خاصیت زیرجمع پذیری قوی را برای حالت کلاسیک بیان و ثابت کنید. برای این اثبات از خاصیت جمع پذیری قوی کوانتمی استفاده نکنید.

■ تمرین: آنتروپی حالت‌های σ و $\rho = \lambda\rho_1 + (1-\lambda)\rho_2$ را بدست آورید و صحت نامساوی بالا را تحقیق کنید.

■ تمرین: در فضای d بعدی، حالت زیر را در نظر بگیرید

$$\rho = \lambda|\psi\rangle\langle\psi| + \lambda|\phi\rangle\langle\phi|, \quad (96)$$

که در آن $\langle \psi |$ و $\langle \phi |$ دو حالت غیرمتعامد هستند. آنتروپی فون نویمان برای حالت ρ را برحسب λ و زاویه بین بردارهای $\langle \psi |$ و $\langle \phi |$ حساب کنید و صحت نامساوی ۲۰ را تحقیق کنید.

■ تمرین: کانال واقطبش با پارامتر p را در نظر بگیرید. این کانال با احتمال $p - 1$ حالت را دست نخورده نگاه می‌دارد و با احتمال p آن را تبدیل به یک حالت کاملاً مخلوط می‌کند.

الف: آنتروپی حالت خروجی این کانال وقتی که یک حالت ورودی خالص را به آن وارد می‌کنیم چقدر است؟

ب: در میان کلیه حالت‌های ورودی (مخلوط یا خالص) کدام حالت است که آنتروپی حالت خروجی اش از همه کمتر است. (برای این قسمت فرض کنید که کانال کیوبیتی است).

■ تمرین: یک کانال پاولی متقارن به صورت زیر در نظر بگیرید:

$$\mathcal{E}(\rho) = (1 - 2P_0 - P_1) \rho + P_0 X \rho X + P_1 Y \rho Y + P_0 Z \rho Z, \quad (97)$$

که در آن X, Y, Z ماتریس‌های پاولی هستند. از میان تمام حالت‌های خالص ورودی، حالتی را پیدا کنید که آنتروپی حالت خروجی این کانال را کمینه کند.

یک کانال یکانی و تصادفی *RandomUnitary* کانالی است که به صورت زیر تعریف می‌شود:

$$\mathcal{E}(\rho) = \sum_i U_i \rho U_i^\dagger, \quad (98)$$

که در آن U_i ها ماتریس‌های یکانی هستند. ثابت کنید که در چنین کانالی همواره آنتروپی حالت خروجی بیش از آنتروپی حالت ورودی است.

■ تمرین: ثابت کنید که به طور کلی در یک کانال کوانتمی، آن حالت ورودی ای که آنتروپی خروجی را کمینه می‌کند حتماً یک حالت خالص است. (راهنمایی: فرض کنید که این حالت یک حالت مخلوط باشد، سپس آن را به حالت‌های خالص تجزیه کنید و از قضیه

تحدب آنتروپی شانون استفاده کنید. به این ترتیب ثابت می کنید که هرگاه یک حالت مخلوط ورودی دارای چنین خاصیتی باشد حتماً می توانید یک حالت خالص نیز پیدا کنید که دارای چنین خاصیتی باشد.

■ تمرین: نشان دهید که اندازه گیری تصویری Projective Measurement همواره آنتروپی یک حالت را یا ثابت نگاه می دارد یا اینکه آن را افزایش می دهد. راهنمایی: یک اندازه گیری تصویری حالت را به صورت زیر تغییر می دهد:

$$\rho \longrightarrow \rho' = \sum_i P_i \rho P_i, \quad (99)$$

که در آن P_i ها عملگرهای تصویری هستند. نخست ثابت کنید که

$$\rho' | P_i = P_i | \rho' \quad \forall i. \quad (100)$$

سپس با قرار دادن عملگر $I = \sum_i P_i$ واستفاده از خاصیت های عملگرهای تصویری و هم چنین رابطه 100 نشان دهید که $-tr(\rho \log \rho') = S(\rho) - tr(\rho \log \rho') \leq 0$ حال کافی است که از نامساوی $S(\rho || \rho') = S(\rho) - tr(\rho \log \rho')$ به نتیجه نهایی برسید.

برخلاف تصویری که از مثال های پیشین ممکن است بدست آمده باشد، یک کانال کوانتومی همواره آنتروپی حالت ها را افزایش نمی دهد. تمرین زیر این موضوع را روشن می کند.

■ تمرین: یک کانال کوانتومی با عملگرهای کراوس $A_0 = |0\rangle\langle 0| + |1\rangle\langle 1|$ در نظر بگیرید. حال یک حالت ورودی به این کانال بدھید که آنتروپی اش از آنتروپی حالت خروجی بیشتر باشد. با الهام از این مثال، یک کانال دیگر در بعد دلخواه تعریف کنید که دارای این خاصیت باشد.

■ تمرین: یک اثبات دیگر برای خاصیت تحدب آنتروپی: می خواهیم ثابت کنیم که

$$\sum_x p_x S(\rho_x) \leq S(\sum_x p_x \rho_x). \quad (101)$$

برای اثبات این نامساوی حالت زیر را تعریف کنید:

$$\rho_{AB} = \sum_x p_x |x\rangle\langle x| \otimes \rho_x \quad (102)$$

که در آن حالت های $\{|x\rangle\}$ یک مجموعه حالت های عمود برهم است. سپس از خاصیت زیر جمع پذیری استفاده کنید و رابطه ۱۰۱ را ثابت کنید.

■ تمرین: بازهم یک اثبات دیگر برای خاصیت تحدب آنتروپی: تابع زیر را تعریف کنید:

$$f(p) = S(p\sigma_1 + (1-p)\sigma_2) \quad (103)$$

که در آن σ_1 و σ_2 ماتریس های چگالی هستند. نشان دهید که

$$f''(p) \leq 0.$$

(راهنمایی: نخست حالتی را در نظر بگیرید که در آن ماتریس های چگالی σ_1 و σ_2 وارون پذیر هستند و سپس حالت کلی را مطالعه کنید.)

(

■ تمرین: یک ماتریس چگالی به صورت زیر در نظر بگیرید:

$$\rho = \sum_i p_i \sigma_i, \quad (104)$$

که در آن σ_i ها ماتریس های چگالی ای هستند که پایه آنها برهم عمود هستند. نشان دهید که

$$S(\sum_i p_i \sigma_i) = H(\{p_i\}) + \sum_i p_i S(\sigma_i). \quad (105)$$

دو حالت زیر را در نظر بگیرید:

$$|\phi_1\rangle = \cos \theta |0\rangle + \sin \theta |1\rangle, \quad |\phi_2\rangle = \sin \theta |0\rangle + \cos \theta |1\rangle. \quad (106)$$

حالت مخلوط زیر را از این دو حالت تهیه می کنیم:

$$\rho = \frac{1}{2} (|\phi_1\rangle\langle\phi_1| + |\phi_2\rangle\langle\phi_2|) \quad (107)$$

صحت رابطه (۱۰۷) را تحقیق کنید.

■ تمرین: الف: نشان دهید که به ازای هر ماتریس A همواره می‌توان ماتریس‌های یکانی U_i و احتمالات p_i را چنان یافت به قسمی که

رابطه زیر برقرار باشد:

$$\sum_i p_i U_i A U_i^\dagger = \text{tr}(A) \frac{I}{d}. \quad (108)$$

ب: از خاصیت تحدب آنتروپی فون-نومیان استفاده کنید و نشان دهید که حالت کاملاً مخلوط تنها حالتی است که در آن آنتروپی به مقدار بیشینه خود می‌رسد.

■ یک کanal کوانتمی کیوبیتی به صورت زیر در نظر بگیرید:

$$\mathcal{E}(\rho) = p_0(\rho + \sigma_z \rho \sigma_z) + p(\sigma_x \rho \sigma_x + \sigma_y \rho \sigma_y), \quad 2p_0 + 2p = 1. \quad (109)$$

حالتی که آنتروپی خروجی کanal را کمینه می‌کند پیدا کنید. راهنمایی: این کanal یک نوع تقارن دارد به این معنا که

$$\mathcal{E}(\sigma_z \rho \sigma_z) = \sigma_z \mathcal{E}(\rho) \sigma_z. \quad (110)$$

■ یک کanal کوانتمی که روی حالت‌های کوانتمی سه ترازه اثر می‌کند به شکل زیر تعریف شده است:

$$\mathcal{E}(\rho) = p_0 \rho + p X \rho X^\dagger + p Z \rho Z^\dagger, \quad (111)$$

که در آن X و Z عملگرهای تعمیم یافته پاولی هستند. (برای تعریف به درس سوم تحت عنوان ماتریس‌های چگالی مراجعه کنید).
حالتي را که خروجي اش کمترین ميزان آنتروپي را دارد حساب کنيد.

■ تمرین: نشان دهید که اگر یک تابع توامان محدب باشد آنگاه نسبت به هر کدام از متغیرهایش جداگانه محدب است.

■ قضیه لیب: ۱۱۱۰

به ازای هر ماتریس دلخواه X و به ازای $1 \leq t \leq 0$ تابع

$$f_t(A, B) := \text{tr}(A^t X B^{1-t} X^\dagger) \quad (112)$$

یک تابع توامان محدب نسبت به ماتریس‌های مثبت A و B است.

Lieb Theorem^{۱۱}.

^{۱۱} الیوت اچ. لیب ریاضی فیزیکدان آمریکایی و استاد دانشگاه پرینستون است. کارهای اوی در مکانیک آماری، آنالیز تابعی و ماده چگال است.

■ تمرین: فرض کنید که آلیس رشته هایی را به صورت زیر و با احتمال داده شده به باب می فرستد:

۱/۴	000	(۱۱۳)
۱/۴	001	
۱/۸	010	
۱/۸	011	
۱/۱۶	100	
۱/۱۶	101	
۱/۱۶	110	
۱/۱۶	111	

الف- احتمال این که آلیس رشته ای را شامل تعداد زوجی ۱ به باب بفرستد چقدر است؟

ب- به فرض اینکه رشته فرستاده شده زوج است احتمال اینکه رشته ارسال شده ۱۱۰ باشد چقدر است؟

ج - آنتروپی شانون رشته ها را به شرط آنکه بدانیم رشته فرستاده شده زوج است حساب کنید.

د- به فرض اینکه رشته فرستاده شده زوج نیست احتمال اینکه رشته ارسال شده ۱۰۰ باشد چقدر است؟

ه- آنتروپی شانون رشته ها را به شرط آنکه بدانیم رشته فرستاده شده فرد است حساب کنید.

و- به فرض اینکه اولین رقم سمت چپ رشته برابر با صفر باشد احتمال اینکه رشته ارسال شده ۰۱۰ باشد چقدر است؟

ز- آنتروپی شانون رشته ها را به شرط آنکه بدانیم اولین رقم سمت چپ رشته برابر با صفر است حساب کنید.

ح - از اینکه رقم سمت چپ چه عددی است بیشتر اطلاع بدست می آورید یا از اینکه بدانید رشته ارسال شده زوج است یا فرد؟

■ تمرین: یک ماتریس چگالی دو کیوبیتی به صورت زیر داده شده است:

$$\rho = \frac{1}{4}(I + b\sigma_x \otimes I + b(I \otimes \sigma_x + s_1\sigma_x \otimes \sigma_x + s_2\sigma_y \otimes \sigma_y + s_3\sigma_z \otimes \sigma_z)). \quad (۱۱۴)$$

آنتروپی فون نویمان این ماتریس چگالی را حساب کنید. مقادیر کمینه و بیشینه این آنتروپی چقدر است؟

■ تمرین: یک ماتریس چگالی به صورت

$$\rho = \frac{1}{Z} e^{-\beta H} \quad (115)$$

داده شده است که در آن $\beta = \frac{1}{kT}$ است. آنتروپی فون نویمان را برای این ماتریس چگالی حساب کنید. H هامیلتونی سیستم است.

■ تمرین: یک ماتریس چگالی دو کیوبیتی به صورت زیر داده شده است:

$$\rho = \frac{1}{4}(I + a\sigma_z \otimes I + a(I \otimes \sigma_z + s_1\sigma_x \otimes \sigma_x + s_2\sigma_y \otimes \sigma_y + s_3\sigma_z \otimes \sigma_z)). \quad (116)$$

آنتروپی فون نویمان این ماتریس چگالی را حساب کنید. مقادیر کمینه و بیشینه این آنتروپی چقدر است؟