

نظریه اطلاعات و کدگذاری

بدیدآورندگان:

آ. جانز

ج. جانز

برگردان:

مرتضی اسماعیلی

استاد دانشکده علوم ریاضی

دانشگاه صنعتی اصفهان



دانشگاه صنعتی اصفهان
مرکز نشر

گروه علوم ۳۰

شماره کتاب ۸۶

نظریه اطلاعات و کدگذاری

پدیدآورندگان	: آ. جانز و ج. م. جانز
برگردان	: مرتضی اسماعیلی
صفحه آر	: مرکز نشر دانشگاه صنعتی اصفهان
طراح جلد	: مرکز نشر دانشگاه صنعتی اصفهان
لیتوگرافی، چاپ و صحافی	: چاپخانه دانشگاه صنعتی اصفهان
ناشر	: مرکز نشر دانشگاه صنعتی اصفهان
چاپ دوم	: تابستان ۱۳۹۴
شمارگان	: ۵۰۰ جلد
شابک	: ۹۷۸-۹۶۴-۶۰۲۹-۹۷-۳
قیمت	: ۱۰۰۰۰۰ ریال

جانز، گارت، ۱۹۴۶ م.	Jones, Gareth A.
نظریه اطلاعات و کدگذاری/تألیف گ. آ. جانز و ج. م. جانز؛ ترجمه مرتضی اسماعیلی - اصفهان: مرکز نشر دانشگاه صنعتی اصفهان، ۱۳۸۳.	
۲۱۱ ص	JX ۲۱۱
ISBN 964-6029-97-3	
فهرست‌نویسی بر اساس اطلاعات فیا.	
عنوان اصلی:	Information and coding theory.
واژه‌نامه.	
۱. نظریه اطلاعات. ۲. نظریه	
الف. جانز، جوزفین مری، ۱۹۴۶ م. - Jones, Josephine Mary	
ب. اسماعیلی، مرتضی، ۱۳۳۶ - مترجم.	
ج. مرکز نشر دانشگاه صنعتی اصفهان.	
د. عنوان	
۳۶۰/ج/۹۴	Q۳۶۰/ج/۹۴
۱۳۸۲	
کتابخانه ملی ایران	۸۲-۳۰۱۶۶ م

حق چاپ برای مرکز نشر دانشگاه صنعتی اصفهان محفوظ است.

اصفهان: دانشگاه صنعتی اصفهان - مرکز نشر - کدپستی ۸۴۱۵۶-۸۴۱۱۱. تلفن: ۰۳۱/۳۳۹۱۲۵۰۹-۱۰. دورنگار: ۳۳۹۱۲۵۵۲ (۰۳۱).
برای خرید اینترنتی کلیه کتاب‌های منتشره مرکز نشر می‌توانید به وبگاه <http://publication.iut.ac.ir> مراجعه و یا مستقیماً از کتابفروشی مرکز نشر واقع در کتابخانه مرکزی دانشگاه صنعتی اصفهان (تلفن ۳۳۹۱۲۹۵۲) خریداری فرمایید.

پیش گفتار مترجم

نظریات اطلاعات و کدگذاری دانش انتقال دقیق و اقتصادی داده‌ها از نقطه‌ای به نقطه دیگر یا زمانی به زمان دیگر است. به عنوان نمونه می‌توان به مکالمات تلفنی و ارسال تصویر از دیگر سیارات به زمین توسط ایستگاه‌های فضایی و نگهداری داده‌ها روی CD اشاره نمود.

در حالی که نظریات اطلاعات توجه به روش‌های کدگذاری خروجی یک متغیر تصادفی با استفاده بهینه از توزیع احتمال آن متغیر به منظور کاهش افزونگی دارد، در نظریه کدگذاری کانال هدف اضافه نمودن افزونگی به منظور ایجاد توان مندی لازم جهت خنثی نمودن توان تخریبی پارازیت روی داده‌ها است. این دو در اولی تا حد امکان افزونگی کاهش یافته و در دومی به قدر کافی افزونگی به داده‌ها افزوده می‌شود. در هر دو مرحله هدف ایجاد بستر مناسب جهت ارسال سریع، درست و ارزان داده با آن در دستنده به گیرنده است.

کتاب حاضر حاوی مفاهیم و روش‌های اساسی کدگذاری منبع (خروجی یک متغیر تصادفی) و کانال است. با توجه به ساختار ارائه مطالب، می‌توان از این کتاب به عنوان منبع اصلی ارائه یک درس کدگذاری (منبع و کانال) در مقطع کارشناسی برای رشته‌های ریاضی کاربردی، کامپیوتر، و مخابرات استفاده نمود.

تلاش شده است که واژه‌ها و نمادها کاملاً به فارسی بیان شوند. با این حال به جهت وجود محدودیت‌ها دو مورد استثنا رخ داده است. بر اساس ساختار کتاب، جمله از هر دو کلمه 'کدگذاری' و 'دکد کردن' استفاده شده است. به منظور یکسان نمودن بزرگی اعداد موجود در یک رابطه یا جدول نماد '/' به عنوان علامت تقسیم به کار رفته و از این رو به جای 'تلاف' متون فارسی برای ممیز از 'استفاده شده است؛ بنابراین به عنوان نمونه اعداد ۵.۳ و ۲.۹ به ترتیب چهار تقسیم بر نه و پنج و سه دهم خوانده می‌شوند.

مرتضی اسماعیلی
عضو هیئت علمی دانشگاه صنعتی اصفهان
بهمن ۱۳۸۲

پیش‌گفتار مؤلف

این پیش‌گفتار در زمانی در حال نوشته شدن است که قرن بیستم در حال پایان است. تاریخ‌نویسان احتیاج به عنوان قرن به عنوان قرن اطلاعات یاد خواهند کرد، درست مانند قرن قبل که به مرحله صنعتی شدن نسبت داده می‌شود. پیشرفت‌های فنی متوالی مانند تلفن، رادیو، تلویزیون، کامپیوتر و اینترنت تأثیرات عمیقی روی روش زندگی ما داشته‌اند. می‌توانیم تصویرهایی از سطح مریخ به شکل ابتدایی جهان را ببینیم. محتوای کتاب‌های یک قفسه از کتابخانه قابل فشرده شدن روی یک مبلعه پلاستیکی تقریباً بی‌وزن است. میلیاردها نفر می‌توانند یک بازی فوتبال را هم‌زمان تماشا کنند، یا موفق به برقراری تماس فوری با دوستان خود در سراسر دنیا بدون ترک خانه باشند. «طرح خلاصه» در حال حاضر می‌توان انبوهی از اطلاعات را با سرعت، دقت و کارایی اعجاب‌انگیزی ذخیره، ارسال و پردازش نمود.

واضح است که این پیشرفت‌ها بدون مبنای نظری اتفاق نمی‌افتد و همچون در بسیاری موارد دیگر بخش عمده‌ای از این پیشرفت مرهون دانش است. بسیاری از پیشرفت‌های اولیه ریاضی در این زمینه در اواسط قرن بیستم به‌وسیله محاسبات حاصل شد و این اغلب با اتکا بر درک شهودی و تجربی بوده تا این که یک دانش نظری دقیق آنها را به کشف‌هایشان هدایت کرده باشد. ریاضی‌دانان، که از دیدن کاربردهای جدید موضوع کاری خود خوشحال بودند خیلی زود وارد صحنه شدند و مثال‌های عملی مهندسی را به نظریه‌های وسیعی همراه با تعاریف، قضایا و اثبات‌ها توسعه دادند. شاخه‌های جدیدی از ریاضیات خلق شدند و چندین شاخه قدیمی‌تر تحت تأثیر کاربردهای غیرمنتظره تقویت شدند: به کسی می‌توانست پیش‌بینی کند که کدهای تصحیح‌کننده خطا می‌توانند بر مبنای خم‌های جبری روی میدان‌های متناهی باشند یا این که سیستم‌های رمزنگاری وابسته به اعداد اول باشند؟

نظریه اطلاعات و نظریه کدگذاری دو جنبه مرتبط با هم از مسئله چگونگی ارسال سریع و دقیق اطلاعات از یک منبع از طریق یک کانال به یک گیرنده است. این دربرگیرنده مسئله چگونگی ذخیره کردن اطلاعات نیز می‌شود که در آن گیرنده می‌تواند همان منبع ولی در زمان بعد باشد. به عنوان مثال، کشف فضا منجر به ایجاد تقاضا برای ارسال دقیق یک سیگنال خیلی ضعیف از طریق یک کانال فوق‌العاده شلوغ شده است؛ دلیلی برای فرستادن یک فضایما به مریخ وجود ندارد اگر نتوان پیام‌هایی را که او می‌فرستد شنید و کدگشایی کرد.

این نظریه در ساده‌ترین فرم خود از روش‌های مقدماتی نظریه احتمال و جبر خطی استفاده می‌کند، اگرچه پیشرفت‌های بعدی بر مبنای موضوعاتی چون ترکیبیات و هندسه جبری بوده است.

یک مسئله مهم چگونگی فشرده‌سازی اطلاعات به منظور ارسال سریع و یا ذخیره اقتصادی آن می‌باشد. این را می‌توان با کاهش افزونگی انجام داد: یک مثال آشنا استفاده از اختصاراتی چون 'UK'، 'IBM' و 'radar' به جای نام کامل می‌باشد که بسیاری از سمبل‌های آن‌ها از نقطه نظر محتوای اطلاعاتی زاید هستند. مشابهاً، ما اغلب نام نزدیک‌ترین دوستان و بستگان خود را کوتاه به کار می‌بریم، به طوری که William تبدیل به Will یا Bill می‌شود.

یک مسئله مهم دیگر چگونگی کشف و اصلاح خطا در اطلاعات است. نمی‌توان همیشه به انسان و ماشین از جهت عدم ارتکاب اشتباه اطمینان کرد، و اگر این اشتباهات تصحیح نشوند پیامدهای نامطلوبی را می‌توانند در پی داشته باشند. در این جا شیوه حل مسئله افزایش افزونگی است که با اضافه کردن سمبل‌هایی که باعث تقویت و حفاظت پیام می‌شود صورت می‌گیرد. این در "جای NATO متشکل از Charlie, Bravo, Alpha، ...، که در ارتباطات گفتاری توسط سرب‌های مسلح، خطوط هوایی و سرویس‌های اضطراری به کار می‌رود حروف A, B, C، ... با کلماتی جایگزین می‌کند که به نحوی انتخاب شده‌اند که تا حد امکان به لحاظ شنیداری متفاوت باشند؛ به عنوان نمونه حروف B و V اغلب از نظر صدا غیر قابل تمیز هستند (اساساً دو حرف یکی هستند)، اما ممکن نیست که Victor به عنوان Bravo در نظر گرفته شود. بی‌گفتنی اگر به صورت Bictor شنیده شود.

نظریه اطلاعات که بخش عمده آن ریشه در دهه ۱۹۴۸ سال شانون [Sh 48] دارد، از توزیع احتمال برای اندازه‌گیری اطلاعات (از طریق تابع آنتروپی)، و ارتباط دادن آن با میانگین طول کلمه در کدگذاری‌های آن اطلاعات استفاده می‌کند. بالاخص، قضیه اساسی شانون وجود کدهای خوب تصحیح کننده خطا را اثبات کرده، و هدف نظریه کدگذاری استفاده از روش‌های ریاضی برای ساخت یک چنین کدهایی به همراه الگوریتم‌های کارا برای استفاده از آنها می‌باشد. نظریه کدگذاری، علی‌رغم نام آن، رگیر در مطالعه کدهای مخفی نیست: این موضوع که رمزنگاری می‌باشد ارتباط نزدیکی با نظریه اطلاعات از طریق مفاهیم آنتروپی و افزونگی دارد، ولی ما به جهت این که فنون ریاضی مرتبط به نسبتاً متفاوت هستند در این جا به آن نمی‌پردازیم.

این کتاب بر مبنای یک درس سال سوم دوره کارشناسی که در اوایل دهه ۱۹۸۰ در دانشگاه سوتامتن^۱ ارائه شد تنظیم شده و هدف آن تلاشی برای توصیف ایده‌های اصلی نظریه اطلاعات و نظریه کدگذاری می‌باشد. پیش‌نیازهای اصلی آن نظریه مقدماتی احتمال و جبر خطی و مقدار کمی حسابان است. اکثر کتاب‌های درسی در این زمینه تا حد زیادی و یا به طور کامل تنها روی یکی از دو موضوع نظریه اطلاعات و نظریه کدگذاری تمرکز دارند. با این حال، این دو موضوع از طریق قضیه شانون تا حد زیادی به یکدیگر مرتبط بوده، و ما

^۱Southampton University

احساس می‌کنیم که دلایل قوی برای فراگیری توأم آنها، حداقل در مراحل اولیه، وجود دارد. فصل‌های ۱-۵ (حدود ۶۰٪ کتاب) اساساً راجع به نظریه اطلاعات است. فصل اول، که پیش‌نیاز خیلی کمی دارد، نشان می‌دهد که چگونه اطلاعات را باید کدگذاری کرد به قسمی که عمل کدگذاری غیرمبهم و لحظه‌ای باشد. نتایج اصلی این فصل قضیه سردناس - پترسن^۱ و نامساوی‌های گرفت و مک میلان^۲ می‌باشند که در رابطه با وجود یک چنین کدهایی هستند. فصل ۲ به معرفی کدهای هافمن می‌پردازد که، نسبتاً مانند کد مرس^۳، میانگین طول کلمه را با نسبت دادن کدکلمه‌های کوتاه‌تر به سمبل‌های محتمل‌تر می‌نیم می‌کند؛ در این جا (مانند فصل‌های ۳-۵) از نظریه مقدماتی احتمال، و در واقع توزیع احتمال متعامی استفاده می‌کنیم. در فصل ۳، از تابع آنتروپی که بر پایه یک توزیع احتمال لگاریتمی آنهاست در جهت اندازه‌گیری اطلاعات و مرتبط نمودن آن، به وسیله قضیه‌ای از شانون، با میانگین طول کلمات کدگذاری‌ها استفاده می‌کنیم. فصل ۴ به مطالعه چگونگی ارسال اطلاعات از طریق یک کانال، که ممکن است به دلیل وجود پارازیت خطاهایی رخ دهد، اختصاص دارد. احتمال‌های شرطی امکان تعریف یک دستگاه آنتروپی را فراهم می‌سازد که بر مبنای آن می‌توان اطلاعات را از چند نقطه نظر، مثلاً از دیدگاه فرستنده و گیرنده، اندازه‌گیری کرد. این منجر به مفهوم ظرفیت کانال می‌شود که عبارت است از بیشترین مقدار اطلاعات که می‌تواند ارسال کند. در فصل ۵ قضیه اساسی شانون را ملاحظه می‌کنیم که می‌گوید برای هر مقدار پارازیت، می‌توان اطلاعات را با دقت دلخواه و با نرخ به قدر دلخواه نزدیک به ظرفیت کانال ارسال نمود. رتوس اثبات این قضیه را برای کانال ساده ولی مهم دوتایی متقارن ارائه داد و سپس اثبات کامل قضیه را برای این کانال در ضمیمه C می‌آوریم؛ این اثبات متکی بر نتیجه پیشرفته مورد نیاز ما از نظریه احتمال، یعنی قانون اعداد بزرگ، است که در ضمیمه B اثبات شده است. ایده اساسی قضیه شانون این است که می‌توان اطلاعات را با صحت بالایی ارسال کرد و این کار با استفاده از کدکلماتی که به قدر کافی با هم تفاوت دارند و از این رو حتی اگر بعضی از سمبل‌های آنها نادرست دریافت شوند گیرنده آنها را با هم اشتباه نخواهد کرد، صورت می‌گیرد (Victor و Bravo را به یاد آورید). متأسفانه قضیه و اثبات آن چگونگی پیدا کردن مثال‌های مشخصی از این کدها را بیان نمی‌کنند، و این کار هدف نظر کدگذاری است که در فصل‌های ۶ و ۷ به آن می‌پردازیم. در این فصل‌ها که نسبتاً از فصل‌های قبلی خود طولانی‌تر هستند چند مثال نسبتاً ساده از کدهای تصحیح کننده خطا را معرفی می‌کنیم. برای این منظور در فصل ۶ از روش‌های مستقیم و مقدماتی استفاده می‌کنیم؛ نتیجه اصلی این فصل کران کره چینی همینگ^۴ است که با به کار بردن یک ایده ساده هندسی یک کران بالا روی تعداد کدکلماتی که بتوانند تعداد خطای مفروضی را تصحیح کنند ارائه می‌دهد. در فصل ۷ مثال‌های نسبتاً پیشرفته‌تری از کدهای تصحیح کننده خطا را می‌سازیم؛ این کار

^۱Sardinas - Patterson theorem

^۲Morse code

^۳Kraft and Mcmillan inequalities

^۴Hamming's sphere - packing bound

با استفاده از جبر خطی و نظریه ماتریس‌ها، و مشخصاً مفاهیمی چون فضاها، برداری، زیر فضاها، مبنا و بعد، رتبه ماتریس و عملیات سطری و ستونی صورت می‌گیرد. همچنین به صورت مختصر چگونگی ارتباط ایده‌هایی از ترکیبیات و هندسه، مانند طرح‌های قالبی و هندسه‌های تصویری، را با کدها نشان می‌دهیم.

محدودیت‌های معمول فضا و زمان ما را وادار به حذف موضوعات جالبی چون رابطه با رمزنگاری که در بالا به آن اشاره شد، و اشاره مختصر به چند مطلب دیگر نموده است. به عنوان نمونه، در نظریه اطلاعات منابع مارکف (آنهایی که حافظه‌ای از پیشامدهای قبل دارند) تنها به عنوان یک تمرین ظاهر شده، و مشابهاً در نظریه کدگذاری به کدهای دوری و ارتباط آنها با حلقه چندجمله‌ای‌ها اشاره نشده است. در عوض در انتهای کتاب پیشنهادهایی را برای مطالعه بیشتر آورده‌ایم.

یک درس نظریه اطلاعات را می‌توان براساس فصل‌های ۱-۵، و احتمالاً با مطالب بیشتری راجع به منابع مارکف و یا رابطه با رمزنگاری تنظیم نمود. یک درس نظریه کدگذاری می‌تواند بر اساس فصل‌های ۶ و ۷ و مقداری پیش‌نیاز از فصل ۵ به همراه مطالب اضافی دیگری همچون کدهای دوری یا شمارش وزن استوار باشد. تلاش کرده‌ایم منابع را به بنیان‌گذاران ایده‌های اصلی معرفی شده در کتاب داده، و از منابع اولیه نتایج، مثال‌ها، و تمرینات قدردانی کنیم. بدون شک از این دیدگاه بدون ضعف نبوده ولی ضعف‌های احتمالی بدون هیچ قصد و عمدی هستند.

فهرست مندرجات

فصل ۱: کدگذاری منبع

۱	۱.۱. تصانیف و مثال‌ها
۱	۲.۱. کدهای یکتا و غیر یکتا
۴	۳.۱. کدهای لحظه‌ای
۸	۴.۱. ساخت کدهای خطی
۱۰	۵.۱. نامسای گرفت
۱۲	۶.۱. نامسای مک میلان
۱۴	۷.۱. نکاتی راجع به نامسای‌ها، گرفت و مک میلان
۱۶	۸.۱. تمرینات تکمیلی
۱۶	

فصل ۲: کدهای بهینه

۱۹	۱.۲. بهینگی
۲۰	۲.۲. کدهای دوتایی هافمن
۲۲	۳.۲. متوسط طول کلمه در کدهای هافمن
۲۶	۴.۲. بهینگی کدهای هافمن دوتایی
۲۷	۵.۲. کدهای هافمن ۲-تایی
۲۹	۶.۲. بسط منابع
۳۰	۷.۲. تمرینات تکمیلی
۳۳	

فصل ۳: آنتروپی

۳۵	۱.۳. اطلاعات و آنتروپی
۳۵	۲.۳. خواص تابع آنتروپی
۴۰	۳.۳. آنتروپی و متوسط طول کلمه
۴۲	۴.۳. کدگذاری شانون - فانو
۴۵	۵.۳. آنتروپی بسط‌ها و ضرب‌ها
۴۷	۶.۳. قضیه اول شانون
۴۸	۷.۳. مثالی برای قضیه اول شانون
۵۰	۸.۳. تمرینات تکمیلی
۵۲	

۵۵	فصل ۴: کانال‌های اطلاعات
۵۵	۱.۴. نمادها و تعاریف
۶۰	۲.۴. کانال دوتایی متقارن
۶۲	۳.۴. دستگاه آنتروپی
۶۵	۴.۴. دستگاه آنتروپی برای کانال دوتایی متقارن
۶۸	۵.۴. تعمیم قضیه اول شانون به کانال‌های اطلاعات
۷۰	۶.۴. اطلاعات متقابل
۷۳	۷.۴. اطلاعات متقابل برای کانال دوتایی متقارن
۷۴	۸.۴. ظرفیت کانال
۷۷	۹.۴. تمرینات تکمیلی

۷۹	فصل ۵: به کارگیری یک کانال غیر قابل اعتماد
۷۹	۱.۵. قواعد تصمیم
۸۳	۲.۵. مثالی از اعتماد بهبود یافته
۸۶	۳.۵. فاصله همبستگی
۸۸	۴.۵. بیان ورثوس از اصل فنی شانون
۹۱	۵.۵. عکس قضیه شانون
۹۴	۶.۵. نکاتی راجع به قضیه شانون
۹۵	۷.۵. تمرینات تکمیلی

۹۷	فصل ۶: کدهای تصحیح کننده خطا
۹۷	۱.۶. مفاهیم مقدماتی
۱۰۰	۲.۶. نمونه‌هایی از یک کد
۱۰۵	۳.۶. فاصله می‌نیم
۱۰۸	۴.۶. کران کره چینی
۱۱۲	۵.۶. کران گیلبرت - ورشامو
۱۱۴	۶.۶. ماتریس‌های هادامارد و کدها
۱۱۸	۷.۶. تمرینات تکمیلی

۱۲۱	فصل ۷: کدهای خطی
۱۲۱	۱.۷. توصیف ماتریسی کدهای خطی
۱۲۷	۲.۷. معادل بودن کدهای خطی
۱۳۰	۳.۷. می‌نیم فاصله کدهای خطی
۱۳۲	۴.۷. کدهای همبستگی
۱۳۶	۵.۷. کدهای گلی
۱۴۰	۶.۷. آرایش استاندارد
۱۴۳	۷.۷. کدگذاری مشخصه
۱۴۶	۸.۷. تمرینات تکمیلی

۱۴۹	راهنمایی برای مطالعه بیشتر
۱۵۳	ضمیمه A: اثبات قضیه سردناس — پترسن
۱۵۷	ضمیمه B: قانون اعداد بزرگ
۱۵۹	ضمیمه C: اثبات قضیه اساسی شانون
۱۶۷	جواب تمرینات
۱۹۹	کتابنامه
۲۰۳	لیست نمادها و اختصارها
۲۰۷	واژه‌نامه