به نام خدا

پاسخنامه آزمون درس الگوریتمهای پیشرفته

دانشجو:

فاطمه فتحيجم

استاد راهنما:

دکتر علی رضوی ابراهیمی

خرداد ۱۴۰۰

۱- در معنی و مفهوم علمی الگوریتم بحث نمایید. درس الگوریتم و الگوریتمهای موردمطالعه برای مهندسین نرمافزار چه کاربرد و فایدهای دارند؟

مفهوم الگوريتم

تعاریف متعددی برای توصیف الگوریتم ارائه شده اما در واقع مفهوم علمی الگوریتم به معنای **روش حل** سیستماتیک مسئله است. الگوریتم (Algorithm) یک توالی صریح، دقیق، بدون ابهام و قابل اجرا به لحاظ مکانیکی از دستورات اولیه است که معمولاً برای انجام کار و هدف خاصی، تعریف می شوند. یک الگوریتم، روال یا فرمولی برای حل یک مسئله بر مبنای انجام یک توالی از فعالیتها است.

به بیانی دیگر، می توان گفت که الگوریتم مجموعهای از عملیات مرتب و محدود است که به منظور حل مسئله خاصی دنبال می شوند. این یعنی زنجیرهای از دستورالعملهای دقیق وجود دارد که باید به ترتیب خاصی دنبال شوند. هدف الگوریتم حل مسئله است و این یعنی الگوریتمها دارای هدف از پیش تعریف شده هستند. در واقع، هدف از نوشتن یک الگوریتم، تولید یک خروجی است.

به طور غیررسمی، الگوریتم روش محاسباتی معین است که مقدار یا مجموعهای از مقادیر را به عنوان ورودی گرفته و مقدار یا مجموعهای از مقادیر را به عنوان خروجی تولید می کند؛ بنابراین می توان گفت الگوریتم دنبالهای از مراحل محاسباتی است که ورودی را به خروجی تبدیل می کند (مقدمهای بر الگوریتمها، توماس اچ کورمن و چارلز ای لایسرسان و رونالد ریوست و کلیفورد استین).

کاربرد الگوریتم برای مهندسین نرمافزار

همان طور که می دانیم کار مهندس نرمافزار، تولید نرمافزار است و الگوریتم دانش پایه و اساسی برای تولید یک نرمافزار است؛ بنابراین یادگیری الگوریتم و روشهای حل مسئله برای مهندسین نرمافزار امری ضروری است. داشتن پایه قوی از تکنیک و دانش الگوریتمی خصوصیتی است که برنامهنویسان واقعاً ماهر را از مبتدیان مجزا می کند. درست است که امروزه با تکنولوژی محاسباتی جدید می توان بعضی از امور را بدون اینکه مطلب زیادی راجع به الگوریتمها بدانید، به انجام رساند، اما این موضوع برای مهندسین نرمافزار کافی نمی باشد؛ مهندس نرمافزار و برنامهنویسان برای تولید نرمافزار مؤثر و کارآمد باید دانش زمینهای خوبی در الگوریتم داشته باشند.

۲- نحوه عمل نیم پاککننده در شبکههای مرتب ساز را شرح دهید.

مثال:

مرتبساز ادغامی بایتونیک، الگوریتمی موازی برای مرتبسازی است که از آن برای ساخت شبکههای مرتبساز نیز استفاده می شود. یک مرتب ساز بایتونیک از چندین مرحله تشکیل شده که به هر مرحله نیم پاک کننده i + n/2 گفته می شود. هر نیم پاک کننده یک شبکه مقایسه به عمق ۱ است که در آن خط ورودی i با خط i + n/2 برای هر i = 1,2,...,n/2 مقایسه می شود.

شبکه مقایسه گر چیست؟ شبکههای مرتب ساز در واقع شبکههای مقایسهای هستند که همیشه ورودیهای خود را مرتب میکنند، بنابراین منطقی است که بحث ما با شبکههای مقایسه و ویژگیهای آنها آغاز شود. یک شبکه مقایسه فقط از سیمها و مقایسه کنندهها تشکیل شده است.

بایتونیک چیست؟ دنبالههای Bitonic (دنبالههای دورفتاره) دنبالهای از اعداد را یک دنباله Bitonic مینامیم، هرگاه این دنباله ابتدا به طور یکنوا صعودی بوده و سپس به طور یکنوا نزولی باشد و یا اینکه با یک چرخش دوری یا جایگشتی (Circulary Shifted) دارای خاصیت مذکور باشد.

1, 4, 6, 8, 3, 2

6, 9, 4, 2, 3, 5

5, 6, 9, 4, 2, 3

\$\sigma_{\text{cyto}}^{\text{cyto}}\$ = \sigma_{\text{cyto}}^{\text{cyto}}\$ = \sigma_{\text{c

نیم پاککننده (Half Cleaner) که عمق آن همواره ۱ است، یک شبکه مقایسه گر با ساختار زیر است:

شامل n سیم و n/2 مقایسه گر است (معمولاً n توانی از γ است) بطوریکه هر مقایسه گر به این صورت عمل می کند:

- مقایسه گر اول، خط اول را به خط ۱ n/2+مرتبط می کند.
- مقایسه گر دوم، خط دوم را به خط ۲ + n/2مرتبط می کند.

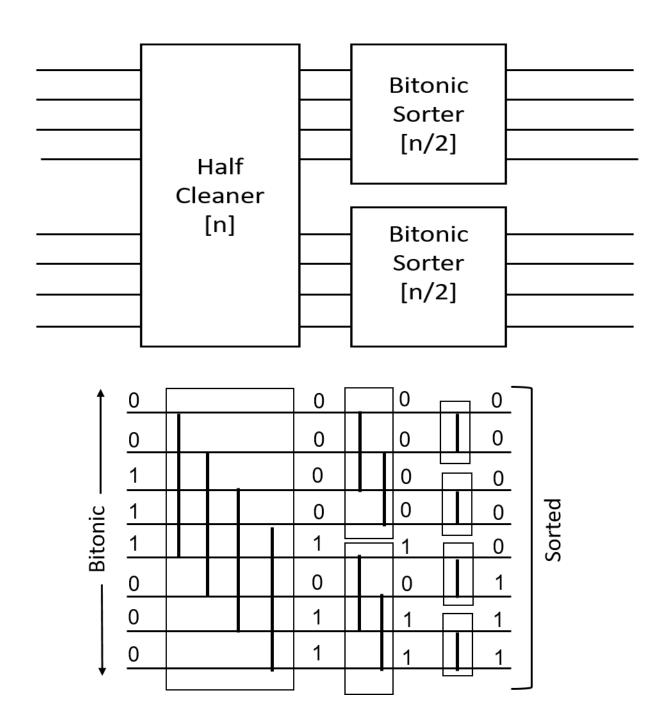
.

- مقایسه گر i ام، خط i ام را به خط i+n/2 مرتبط می کند.

بدین ترتیب یک نیم پاککننده، یک دنباله Bitonic را به یک دنبالهای که نصف آن مرتب است، تبدیل می کند.

†	0				0	†	†	0				0	†
Bitonic	0				0	nic 		0				0	nic
	1				0	.Bitonic Clean		1			_	1	. Bitonic
	1				0	-	1						
	1				1	†	Bitonic	1				1	Ť
	0			o Onic.		<u>B</u>	1	1			Bitonic 1		
	0			1	Bitoni		1 0				1		
	0			1	1					1			

پس از عمل نیم پاککننده همواره هر المان نیمه بالایی حداکثر بهاندازه کوچک ترین المان نیمه پایینی خواهد بود و همواره یک نیمه مرتب شده است به این معنی که همه عناصر آن یا صفر است یا یک. به شکل زیر توجه کنید:



۱- نقش الگوریتم برای تأثیرگذاری مهندسی نرمافزار در تحقق شعار سال «تولید، پشتیبانیها و مانع زداییها» چه می تواند باشد؟

همه ساله رهبر معظم انقلاب، متناسب با شرایط کلی حاکم بر کشور سال را به نامی مزین می کنند تا این مهم بتواند در سرلوحه برنامه ریزی های مسئولان و مردم قرار بگیرد. ایشان در نوروز سال ۱۴۰۰ نیز، این سال را به نام سال تولید، پشتیبانی ها و مانع زدایی ها نام گذاری کردند. در این بخش قصد داریم نقش درس مهندسی نرمافزار پیشرفته را برای تأثیر گذاری در تحقق شعار سال بررسی نماییم.

پیش از هر چیز بهتر است کمی دررابطهبا معنا و مفهوم تولید که کلمه کلیدی شعار سال است، صحبت کنیم. تولید یا فرآوری، از اصطلاحات علم اقتصاد، به معنی تهیه کالا و خدمات موردنیاز با استفاده از منابع و امکانات موجود است. تولید بر دو نوع است، تولید مداوم و تولید متناوب و فعالیّت تولیدی سلسله اقداماتی است که برای تبدیل منابع به کالاهای موردنیاز صورت می گیرد. نکته بسیار مهم اینجاست که نیاز به تولید، منجر به پیشرفت تمام رشتههای مهندسی شده است. در مهندسی نرمافزار نیز تولید نرمافزار مؤثر و کارآمد می تواند تأثیر بسزایی در تحقق شعار سال داشته باشد.

همچنین میدانیم که الگوریتم، روش حل سیستماتیک مسئله است، پس اولین کاری که باید انجام شود این است که ما (مهندس نرمافزار) طرح مسئله کنیم و برای مسئله طرح شده راهحل ارائه دهیم. یعنی مشکلات و موانع موجود را با ارائه الگوریتمهایی مناسب بررسی کرده و نسبت به هزینه و کارایی یکی از الگوریتمهای طراحی شده را انتخاب و بهعنوان راهحل نهایی مسئله به مرحله اجرا در بیاوریم. بهعنوان مثال می توان الگوریتمی طراحی و ارائه نمود که در آن به طور خاص، مسئله موانع موجود بر سر راه تولید را مورد بررسی قرار دهد.

بی شک الگوریتم و نرمافزاری که بر مبنای الگوریتم طراحی شده، ساخته می شود باید پیش از هر چیز نهاد، سازمان و یا کارخانه مذکور را به طور کامل تحلیل و واحدهای مرتبط را از نظر وجود یا عدم وجود مشکل بررسی نماید. در مرحله بعد مشکلات شناسایی شده را از نظر میزان اهمیت، میزان تخریب و سختی حل مسئله طبقه بندی کرد. سپس موانع و مشکلات طبقه بندی شده در مرحله قبل، مورد بررسی قرار داد و با بهره گیری از نظر و تخصص کارشناسان مربوطه نسبت به حل آنها اقدام نمود.

بنابراین طراحی یک الگوریتم صحیح و تولید نرمافزار مبتنی بر آن، با تشخیص موانع موجود بر سر تولید کشور و همچنین مانعزدایی آنها می تواند اولین قدمها را در تحقق شعار سال بردارد.

۲- با ذکر مثال و ارائه یک الگوریتم اولیه (لزومی به اثبات درستی الگوریتم ارائه شده وجود ندارد)
 تلاش نمایید قدمی برای حل مشکل کار آمدی دانشجویان مهندسی نرمافزار برای مشارکت در تولید
 نرمافزار در دوران دانشجویی و یا پس از آن ارائه نمایید؟ (استفاده از الگوریتمهای مطالعه شده در
 درس مورد استقبال خواهد بود)

عدم مشارکت دانشجویان در تولید نرمافزار در دوران دانشجویی از جمله مسائلی است که همواره موردبحث بوده است و این در حالی است که تشکیل تیمهای دانشجویی در رشته نرمافزار، تأثیر بسزایی هم در افزایش بار علمی دانشگاه و هم در توسعه توانایی و استعدادهای دانشجویان و مهندسین نرمافزار آینده خواهد داشت. اما چگونه می توان قدمی برای حل مشکل کارآمدی دانشجویان مهندسی نرمافزار برای مشارکت در تولید نرمافزار در دوران دانشجویی و یا پس از آن برداشت؟

بدون شک الگوریتم در این جا می تواند کمک بسیاری برای پیداکردن راه حل داشته باشد. چون همان طور که می دانیم، الگوریتم روش حل سیستماتیک مسئله است. یعنی هر زمانی که با مسئله خاصی روبه رو بودیم با طراحی و ارائه یک الگوریتم می توانیم برای حل آن مسئله چند راه حل پیدا کرده و بهینه ترین الگوریتم را برای حل مسئله انتخاب نماییم. قطعاً برای تمامی مشکلات ما الگوریتم نداریم اما الگوریتمها موجود به ما ایده و استراتژی برای ایجاد الگوریتمهای جدید از طریق گسترش و ساخت الگوریتم جدید را می دهد.

براى نوشتن يک الگوريتم بايد سه عامل اصلى را شناسايى كنيم:

- هٔ مقادیر معلوم: اطلاعاتی که در اختیار ما قرار داده شده و باید به کمک آنها به حل مسئله بپردازیم (دادهها)
 - ? خواستههای مسئله: نتایجی که در اثر انجام محاسبات بر روی دادههای مسئله حاصل میشود (مقادیر مجهول)
 - ? عملیات محاسباتی: دستورات و روابط منطقی که برای رسیدن به خواستههای مسئله بر روی دادهها و مقادیر مجهول انجام می شود.
 - در این مسئله مقادیر معلوم چه چیزهایی هستند؟ توانایی و استعداد یک دانشجوی مهندسی نرمافزار \checkmark
 - ✓ خواستههای مسئله چه هستند؟ مشارکت در تولید نرمافزار در دوران دانشجویی و پس از آن
 - ✓ عملیات چه هستند؟ تحلیل و بررسی مشکلات، بهینهسازی، ایجاد فرآیند و پیشنیازها، دوام و گسترش

زمانی که سه عامل ذکر شده را شناسایی کردیم اکنون می توانیم الگوریتم موردنظر را طراحی کنیم. پیش از هر چیز با یک نظرسنجی آغاز می کنیم. یعنی ابتدا در قالب پرسشنامهای از مهندسین نرمافزار دررابطهبا دلیل عدم تمایل به همکاری و مشارکت در تولید نرمافزار سؤال می پرسیم. نتایج این پرسشنامه را مورد تجزیه و تحلیل و بحث و تفسیر قرار داده و مهم ترین عوامل مؤثر در میزان مشارکت دانشجویان شناسایی می شوند. بدین ترتیب ما

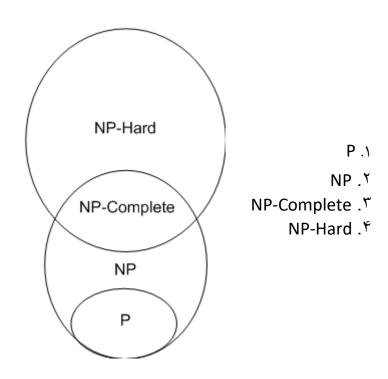
دادههایی خواهیم داشت که به ما میگویند که برای حل مشکل باید از کجا شروع کنیم. پس مشکلات شناسایی شده را طبق الگوریتمهای اولیه موجود طبقهبندی کرده و موضوعاتی که بیشترین تأثیر را در عدم مشارکت دانشجویان دارند مورد بررسی قرار میدهیم.

اما الگوریتم موجود همچنان راه حلی برای حل مسئله ارائه نکرده است. از آن جایی که یکی از دلایل عدم مشارکت دانشجویان نرمافزار در تولید نرمافزار، نداشتن اطلاعات کافی دررابطهبا دانش و تواناییهای دیگر دانشجویان است، می توان بستری فراهم نمود تا دانشجویان در آن تواناییها و دانش خود را در زمینههای مختلف ثبت نمایند (این امر نیز می تواند با طراحی یک آزمون و یا پرسشنامه دیگر پیاده سازی شود) و در نهایت می توان گروههایی با توانایی و استعدادهای مختلف تشکیل داد که هریک از اعضای گروه مطابق با تواناییهای خود بخشی از پروژه را برای تولید نرمافزار برعهده بگیرند که این امر به تولید نرمافزار مؤثر در دوران دانشجویی و یا حتی پس از آن منجر خواهد شد.

٣- دستههای سختی مسائل و تفاوت آنها را تشریح نمایید.

نظریه پیچیدگی محاسباتی به بررسی دشواری حل مسائل بهوسیله الگوریتم میپردازد. این نظریه بخشی از نظریه محاسباتی است که با منابع موردنیاز برای حل یک مسئله سروکار دارد. این نظریه روی پیچیدگی زمانی و فضایی الگوریتمها بحث میکند. در واقع سختی و سادگی مسئله در ذات مسئله نهفته است. این نظریه میخواهد مسائل را برحسب دشواری آنها دسته بندی کند.

توجه: کلاس دسته مسائلی است که توسط یک ماشین تورینگ قطعی در زمان چندجملهای پذیرفته میشود و برای آنها یک الگوریتم قطعی وجود دارد که در بدترین حالت در زمان چندجملهای حل میشود. یعنی بتوان آن مسائل را در زمان (O(nk) به ازای K ثابت حل کرد.



کلاس P

هر مسئلهای که بتوان در زمان چندجملهای به طور قطعی حل کرد، به کلاس P تعلق دارد. پس مرتبسازی سریع مسئلهای است در کلاس P چون زمانش حداکثر مربعی است. به بیان دیگر، اگر یک الگوریتم مانند یک ماشین تورینگ و یا یک برنامه رایانهای با حافظه نامتناهی داشته باشیم که بتواند بهازای مقادیر ثابت P و P ماشین تورینگ و یا یک برنامه رایانهای با حافظه نامتناهی داشته باشیم که بتواند به ازای مقادیر ثابت P و با مسئله جواب درست را برای هر ورودی به طول P، در حداکثر P قرار دارد.

• کلاس NP

کلاس و دسته مسائل تصمیم پذیری است که اگر یک جواب از مسئله را داشته باشیم، می توانیم در زمان چند جملهای بررسی کنیم که آیا این جواب متعلق به جواب مسئله است یا خیر. یا به عبارتی کلاس دسته مسائلی است که توسط یک ماشین تورینگ غیرقطعی در زمان چند جملهای پذیرفته می شود.

NPC یا NP-Completeکلاس NP-Complete

کلاس دسته مسائلی است که در دو شرط زیر صدق کند:

۱. A∈ NP یعنی مسئله NP باشد.

 $B \leq A$ داشته باشیم: $B \in NP$ است یعنی $B \in NP$ داشته باشیم: ۲. برای هر مسئله

یک مسئله تصمیم گیری مانند L یک مسئله NPC است اگر در مجموعهٔ مسائل نیز NP باشد و به سختی هیچ مسئلهای در NP نباشد، به طوری که هر راه حلی که برای مسئلهٔ تصمیم گیری می دهد دارای پیچید گی زمانی چند جمله ای یا O(n^k) باشد. به عبارتی دیگر پیچیده ترین مسائل کلاس NP در کلاس NPC وجود دارد. به طوری که هیچ الگوریتم شناخته شده و قابل اجرایی با زمان چند جمله ای برای آنها وجود ندارد. مسائل NP کامل یا NPC جزء سخت ترین مسئله ها در کلاس NP هستند. ویژگی این مسائل، استفاده از مسئله های دیگر کلاس NP برای حل آن با روش کاهش هست.

NP-hard کلاس

.B $\underset{\scriptscriptstyle D}{\leq}$ A مىناميم هرگاه هر مسئله B \in NP مىناميم هرگاه هر مسئله A مىناميم

کاهشپذیریهای زمان چندجملهای، ابزاری رسمی برای نمایش سخت بودن یک مسئله با وجود یک عامل زمان چندجملهای بهاندازه مسئله دیگر، فراهم می کند. بدین معنی که اگر $P \ge L2L2 + L2$ باشد، آنگاه L2 بیش از یک عامل چندجملهای، سخت از L2 نخواهد بود. بنابراین می توان مجموعه زبانهای L2 کامل را تعریف نمود که سخت ترین زبانها در L2 هستند. زبان L2 کا از نوع L3 کامل است اگر در دو شرط زیر صدق کند:

الف) L∈NP

$L' \in NP$ برای هر L2L $\leq P$

اگر زبان L دارای ویژگی دوم باشد اما ویژگی اول را نداشته باشد، می گوییم، L از نوع NP سخت است. باید توجه داشت، NPC نیز جزء زبانهای NP کامل به شمار می آیند.