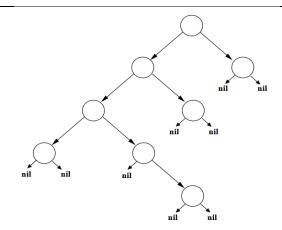
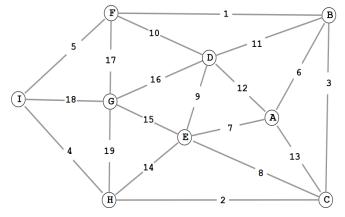
	₹ Ĭ Ł	14	درس: ساختمان دادهها	به نام او	
אַניט	دہنشکا ،علم قاصنعت!			نام خانوادگی: ، دانشجویی:	
نمره	 نکات: لطفا شماره دانشجویی، نام و نام خانوادگی خود را در تمامی صفحات بنویسید. درک صورت مسئله، بخشی از سوال است. بنابراین درک خود از مسئله را با استاد درس دابل چک نفرمایید. 				
۲.۵	بدترین زمان اجرای (n) را برای توابع زیر بنویسید. a) Insertion sort, Heapsort, Prim's b) $f(n) = n^2 \log n^2 + 2 \ln lg^2 n$ c) $f(n) = \left(n \left(100n + 5 + n^3\right)\right)^2$ d) $f(n) = f(n/3) + f(n/6) + \theta\left(n^{\sqrt{\lg n}}\right)$				١
٢	با ذکر دلیل صحیح و یا غلط بودن موارد زیر را اثبات کنید (توضیحات به صورت کامل ارائه گردد): الف) فرض کنید از یک تابع درهمسازی hash function) h برای درهمسازی n کلید متمایز در الف) فرض کنید از یک تابع درهمسازی با فرض درهمسازی یکنواخت ساده (m استفاده می کنیم. با فرض درهمسازی یکنواخت ساده (hashing است. (hashing n)، تعداد مورد انتظار از برخورد جفت عنصرها (colliding) برابر با n است. n هر شبکهی مرتبسازی با n ورودی، دارای عمق n است. n استفاده گردد، n هیپ سورت، می تواند به عنوان روال مرتبسازی کمکی در مرتب سازی radix استفاده گردد، زیرا در محل عمل می کند (in place).				۲
۲.۵	أ) كليدهاى زير را (شروع از چپ) به گرههاى درخت جستجوى دودويى (binary search tree) زير اختصاص دهيد به صورتى كه خاصيت درخت جستجوى دودويى را برآورده كنند.				٣



- ب) توضیح دهید که چرا این درخت جستجوی دودویی نمی تواند مطابق با قوانین یک درخت قرمز -سیاه (red-black tree) رنگ شود.
- ج) درخت جستجوی دودویی را میتوان با انجام یک چرخش (rotation) به یک درخت قرمز-سیاه تبدیل کرد. درخت قرمز-سیاه حاصل را رسم کنید و هر گره را با «قرمز» یا «سیاه» برچسبگذاری کنید. کلیدهای قسمت (الف) را وارد کنید.

نمودار گراف وزندار (edge-weighted) زیر را با ۹ رأس و ۱۹ یال در نظر بگیرید. توجه داشته باشید که وزن یالها اعداد صحیح متمایز بین ۱ و ۱۹ هستند.



۴

أ) دنباله یالها را در درخت پوشای کمینه (MST) به ترتیبی که الگوریتم Kruskal شامل آنها شود کامل کنید (نام یالها را وزن آنها در نظر بگیرید).

1 ---- ---- ----

ب) دنباله یالها را در MST به ترتیبی که الگوریتم Prim شامل آنها شود کامل کنید (نام یالها را وزن آنها در نظر بگیرید). الگوریتم Prim را از رأس A شروع کنید.

6 ---- ----

٢	یک رأس پوششی گراف بدون جهت G مجموعهای از رئوس S است، به طوری که هر یال در که حداقل یکی از نقاط پایانی خود را در S دارد. مشکل رأس پوششی این است که: با توجه به یک گراف بدون جهت G، رأس پوششی G را پیدا کنید که دارای کوچکترین اندازه ممکن باشد. یعنی تا حد امکان مجموعهای از معدود رئوسی را پیدا کنید که هر یال حداقل به یکی از رئوس این مجموعه برخورد کند. در زیر یک الگوریتم پیشنهادی برای مسئله رأس پوششی ارائه شده است. این الگوریتم از مفهوم درجهی یک رأس استفاده می کند، که تعداد یالهایی است که به این رأس برخورد می کنند. 1) S = empty set. 2) While G has at least one edge 3) Find a vertex v of the highest possible degree in G 4) Add v to S. 5) Remove vertex v from G, along with all edges that hit v 6) Answer S. یک رأس پوششی باید تمام یالها را در جایی که یک یال با انتخاب رأسی که بیش ترین یالها به می شود، پوشش دهد. این الگوریتم بر این اصل استوار است که با انتخاب رأسی که بیش ترین یالها به آن برخورد می کند، بیش ترین یالها را پوشش دهیم. آن برخورد می کند، بیش ترین یالها را پوشش دهیم. این چه نوع الگوریتمی است؟ آیا پیدا کردن کوچک ترین رأس پوششی تضمینی است؟ آگل چنین است، چرا؟ اگر نه، مثال نقض بیاورید.	۵
٣	مشکل زیر را در نظر بگیرید: $m > n$ کلوچه دارید تا بین آنها تقسیم کنید. شما باید شما در حال نگهداری از n کودک هستید و $m > n$ کلوچه را به دو کودک متفاوت بدهید). هر به هر کودک دقیقا یک کلوچه بدهید (البته نمی توانید یک کلوچه را به دو کودک متفاوت بدهید). هر کودک دارای یک عامل حریصانه (greed factor)، G_i (i است (i است. هدف شما این است که کودک از آن راضی خواهد بود. و هر کلوچه دارای اندازه i (i است. هدف شما این است که تعداد فرزندان راضی را به حداکثر برسانید، به عنوان مثال، کودکانی که من یک کلوچه i با i هم آنها اختصاص دادم. (greedy algorithm) و اگذاری کلوچه بنویسید. (ا) شبه کد یک الگوریتم خود را تعریف کنید. (ج) آیا الگوریتم بهینه است؟ آن را ثابت کنید یا یک مثال نقض بیاورید.	۶

	T				1
٣	مسير هزينه رأس شناختهشده:				
*		$\begin{pmatrix} 2 & B \\ A & 7 & 3 \end{pmatrix}$	تدار زیر را در نظر بگیری 1 1	نمودار گراف وزندار و جه	٨

أ) با وجود اینکه نمودار دارای یال با وزن منفی است، از الگوریتم Dijkstra برای محاسبه ی کوتاه ترین مسیرها از A به هر رأس دیگر استفاده کنید. مراحل خود را در جدول زیر نشان دهید. در ادامه الگوریتم، مقادیر قدیمی را خط بزنید و مقادیر جدید را از چپ به رأست در هر سلول بنویسید. همچنین رئوس را به ترتیبی که آنها را مشخص کرده اید فهرست کنید. رأس شناخته شده: --- --- --- --- --- ---

رأس	رأس شناختهشده	هزينه	مسير
A			
В			
С			
D			
Е			
F			
G			

- ب) الگوریتم Dijkstra مسیر اشتباهی را برای برخی از رئوس پیدا کرد. فقط برای رأسهایی که مسیر اشتباه محاسبه شده است، هم مسیر محاسبه شده و هم مسیر صحیح را نشان دهید.
- ج) کدام یال را میتوان از نمودار حذف کرد بهطوریکه الگوریتم Dijkstra پاسخهای صحیح را برای همه رئوس در نمودار باقیمانده محاسبه کند؟

پاسخ به این سوال **اجباری نیست** و نمرهی آن به صورت اضافهتر از نمرهی پایان ترم در نظر گرفته می شود:

فرض کنید شما برای مدیریت فرآیند ترجمه برای برخی اسناد استخدام شدهاید. متأسفانه، بخشهای مختلف اسناد به زبانهای مختلف نوشته شده است: در مجموع n زبان. رئیس شما میخواهد که کل اسناد به همه n زبان موجود باشد.

m مترجم مختلف برای استخدام وجود دارد. برخی از این مترجمان داوطلب هستند که برای خدمات خود پولی دریافت نکنند. هر مترجمی دقیقاً دو زبان مختلف را میداند و میتواند هر دو آن زبانها را ترجمه کند. هر مترجم هزینه استخدام غیرمنفی دارد (برخی ممکن است رایگان کار کنند). متأسفانه، بودجه شما برای استخدام یک مترجم برای هر جفت زبان بسیار کم است. در عوض، باید به زنجیرهای از مترجمان تکیه کنید: یک مترجم انگلیسی اسپانیایی و فرانسوی که با هم کار میکنند، میتوانند بین انگلیسی و فرانسوی ترجمه کنند. هدف شما یافتن مجموعهای از مترجمان با حداقل هزینه است که به شما امکان میدهد بین هر جفت زبان ترجمه کنید.

می توان این مسئله را به صورت یک گراف متصل بدون جهت G = (V, E) با وزن یالهای

4.0

غیر منفی w (یعنی صفر یا مثبت) فرموله کنیم. رئوس V زبانهایی هستند که میخواهید و میرای آنها ترجمه ایجاد کنید. یالهای E مترجمها هستند. وزن یال E برای مترجم برای آنها ترجمه ایجاد کنید. یالهای E مترجمها هستند. وزن یال E از مترجمان میتواند هزینه استخدام مترجم E را نشان میدهد. یک زیرمجموعه E از مترجمان میتواند برای ترجمه بین E و استفاده شود اگر و فقط اگر زیرگراف E و حاوی مسیری بین E و باشد. مجموعه E یک شبکه ترجمه است اگر و فقط اگر E بتواند برای ترجمه بین تمام جفتهای E و استفاده گردد.

- أ) ثابت كنيد كه هر درخت پوشا حداقلی minimum spanning tree) G) ثيز يک شبكه ترجمه با حداقل هزينه است.
- ب) مثالی از یک شبکهی ترجمه با حداقل هزینه بزنید که درخت پوشا حداقلی G ناشد.
- ج) یک الگوریتم کارآمد ارائه دهید که G را به عنوان ورودی دریافت کند و یک شبکه ترجمه با حداقل هزینه G را به عنوان خروجی دهد. زمان اجرای الگوریتم خود را بر حسب تعداد زبان n و تعداد مترجمان بالقوه m بیان کنید.

با آرزوی بهترین روزگار

ح.رحماني