طراحي الگوريتمها



نيمسال دوم ۰۰ـ۹۹ مدرس: مسعود صديقين

دانشکدهی مهندسی کامپیوتر

تعرین نہم

مسئلهی ۱. کران (شار بیشینه)

مسئله پیدا کردن شار بیشینه را درنظر بگیرید. در این مسئله هر یال مانند e، یک ظرفیت مانند c(e) داشت و اگر مسئله پیدا کردن شار گذرنده از این یال بود، داشتیم: $f(e) \leqslant c(e)$. حال فرض کنید هر یال علاوه بر ظرفیت، یک کران پایین هم داشته باشد، یعنی باید برای هر یال داشته باشیم: $l(e) \leqslant f(e) \leqslant c(g)$. حال در این مسئله شار بیشینه را پیدا کنید.

مسئلهی ۲*. راسهای باظرفیت (شار بیشینه)

مسئله پیدا کردن شار بیشینه را درنظر بگیرید. فرض کنید برای هر راس $v \in V(G)$ داشته باشیم:

$$f^{in}(v) - f^{out}(v) = d(v)$$

که $d:V(G)\to\mathbb{R}$ یک تابع باشد که به هر راس یک عدد d(v) را نسبت می دهد. حال با این شرط جدید، مسئله شار بیشینه را حل کنید. (مقادیر $f^{in}(v), f^{out}(v)$ نیز مقادیر شار ورودی و خروجی از راس v را نشان می دهند.)

مسئلهی ۳*. گرفتن دزد! (شار بیشینه)

فرض کنید نقشه ی یک شهر را به صورت یک گراف بدون وزن و جهت دار G=(V,E) در نظر بگیریم که در آن یالهای گراف نشانگر خیابانها و رئوس بیانگر تقاطع خیابانها باشد. یک دزد قصد فرار از این شهر را دارد و هدف این است که با بستن کم ترین تعداد خیابانها (قرار دادن مانع روی یالها) جلوی خروج او از شهر را بگیریم. (اجازه ی رسیدن او به یکی از نقاط خروجی شهر را ندهیم.) زیرمجموعه ی $C \subset V$ از رئوسی که دزد ممکن است در آن حضور داشته باشد و همچنین زیرمجموعه ی $P \subset V$ از نقاط خروجی از شهر داده شده است. الگوریتمی با مرتبه ی زمانی O(|E|) برای یافتن کم ترین تعداد یال که با مسدود کردن آنها دزد امکان خروج از شهر را نداشته باشد، طراحی کنید.

مسئلهی ۴. تقسیم شکلاتها (تبدیل به شار بیشینه)

میخواهیم n شکلات با اندازههای s_1, s_2, \ldots, s_n را بین n نفر تقسیم کنیم. فرض کنید نفر شماره s_1, s_2, \ldots, s_n با حداقل اندازه s_1, s_2, \ldots, s_n سیر می شود. می خواهیم الگوریتمی طراحی کنیم که بتواند تعیین کند آیا امکان سیر کردن همه ی افراد وجود دارد یا خیر. نشان دهید چطور می توان با تبدیل این مسئله به یک مسئله ی شار بیشینه آن را حل کرد.

مسئلهی ۵*. رسیدگی به تصادفها! (تبدیل به شار بیشینه)

نقشه ی یک کشور به صورت یک گراف بدون جهت G=(V,E) داده شده است که در آن رئوس گراف شهرها، و یال ها نشان گر جاده های بین شهرها هستند. در هر جاده ی $(i,j) \in E$ در این شهر، روزانه (i,j) تصادف روی می دهد که نیاز مند امداد جاده ای هستند. برای این مشکل در هر شهر (i,j) اتومبیل امداد قرار گرفته است و هر تصادف در شهر (i,j) باید دقیقاً توسط یک اتومبیل امداد که در شهر (i,j) باید دقیقاً توسط یک اتومبیل امداد که در شهر (i,j) باید دقیقاً توسط یک اتومبیل امداد که در شهر (i,j) باید دقیقاً توسط یک اتومبیل امداد که در شهر (i,j)

الگوریتمی با مرتبه ی زمانی چند جمله ای برای تعیین امکان سرویس دادن همه ی تصادف های روزانه توسط اتومبیل های امداد مستقر در شهرها طراحی کنید. همچنین الگوریتم طراحی شده باید مشخص کند چه تعداد از n_{ij} تصادف توسط اتومیبل های امداد شهر j باید سرویس بگیرند.

مسئلهی ۶*. کاهش شار (شار بیشینه)

یک مسئله ی شبکه ی شار متشکل از گراف جهت دار G=(V,E)، رأس مبدأ $s\in V$ و رأس مقصد G و رأس مقصد G یال از G همچنین ظرفیت یال های واحد را در نظر بگیرید. همچنین عدد صحیح G نیز داده شده و هدف حذف G یال از G است طوری که مقدار شار بیشینه از G به G بیشترین کاهش ممکن را داشته باشد.

الگوریتمی با مرتبه زمانی چندجملهای برای یافتن این k یال ارائه دهید.

مسئلهی ۷*. زیر مسالهها (شار بیشینه)

فرض کنید x و y دو راس از گراف جهت دار G باشند:

- آ) بیشینه ی تعداد مسیرهای جهت دار مجزا_یال از x به y در G برابر است با کمینه ی تعداد یالهایی که حذف آنها تمام مسیرهای جهت دار از x به y را از بین می برد.
- $\boldsymbol{\varphi}$ *بیشینهی تعداد مسیرهای جهتدار مجزا_راس درونی از x به y در G برابر است با کمینهی تعداد راسهایی که حذف آنها تمام مسیرهای جهتدار از x به y را از بین میبرد.

مسئلهی ۸. تطابق کامل (شار بیشینه)

شرط تطابق هال را به كمك شار بيشينه نتيجه بگيريد.

مسئلهی ۹*. ماتریس صحیح (شار بیشینه)

فرض کنید A یک ماترس m*m یک ماتریس از اعداد حقیقی غیرمنفی میباشد که مجموع اعداد هر سطر و هر ستون در آن عددی صحیح است. ثایت کنید ماتریس m*mای وجود دارد که تنها شامل اعداد صحیح مثبت است به نحوی که جمع عناصر هر سطر و هر ستون دقیقا برابر جمع سطر یا ستون متناظر آن در ماتریس A باشد.

