نام و نام خانوادگی دانشجو: شمارهی دانشجویی: رشتهی تحصیلی:

شمارهی صفحه: پردازش موازی نام درس: پردازش موازی نام مدرس: دکتر غلامی رودی نیمسال: دوم سال تحصیلی ۹۸-۱۳۹۷ زمان پاسخگویی: هشتاد دقیقه



شرایط: تشریحی، جزوه بسته، ماشین حساب غیر مجاز

1- درستی گزارههای زیر را مشخص کنید (به قیدها دقت کنید)؛ برای گزارههای درست دلیل بیاورید و برای گزارههای نادرست بیان کنید با هر چه تغییری در قسمت اصلی گزاره و چرا برقرار خواهند شد (بدون توضیح خوب، نمرهای به جواب یک قسمت تخصیص نمییابد).

- ۱.۱ پیچیدگی زمانی الگوریتمی در $O(\log^r n)$ EREW PRAM است. اگر کار انجام شده در این الگوریتم $O(n\log^r n)$ باشد، حداکثر زمان اجرای همین الگوریتم با $O(n\log^r n)$ پردازنده $O(\log^r n)$ است.
- ۲.۱ اگر برای مسئله ای، پیچیدگی زمانی بدترین حالت بهترین الگوریتم ممکن در CREW PRAM، ($\log^{\tau} n$) باشد، الگوریتمی در Common برای این مسئله با پیچیدگی زمانی $O(\log^{\tau} n)$ وجود دارد.
- باشد، پیچیدگی (مانی بدترین حالت بهترین الگوریتم ممکن در CREW PRAM باشد، پیچیدگی (مانی بهترین الگوریتم در EREW PRAM برای این مسئله ($O(\log^{\mathfrak{r}} n)$ است.
- ۴.۱ در حالت جدیدی از معماری CREW PRAM، خواندن همزمان تنها توسط $\frac{n}{1}$ پردازنده مجاز است. اگر برای مسئلهای پیچیدگی زمانی بدترین حالت بهترین الگوریتم ممکن با O(n) پردازنده در این معماری EREW PRAM با همین تعداد پردازنده O(f(n)) است.
- در مدل شبکه، فرض کنید در یک توپولوژی با n رأس، قطر برابر d باشد. فرض کنید بیشینهی در جهی رأسها k و در هر رأس یک عدد قرار داشته باشد. مجموع اعداد رأسها را می توان در حداکثر O(d) گام محاسبه کرد.
- در مدل شبکه، یک حلقه را در نظر بگیرید که هر رأس به رأس \sqrt{n} بعد از خود، نیز متصل باشد. اگر هر رأس یک عدد نگه داشته باشد، برای یافتن کمینه $\Omega(\sqrt{n})$ گام لازم است.
 - .در مسئلهی قبل $O(\sqrt{n})$ گام کافی نیز هست.
- ۱۰ تعداد n عنصر را در نظر بگیرید که در آرایهی A قرار دارند. این n عنصر با ترتیبی در یک لیست قرار دارند و شماره ی عنصر بعدی هر عنصر با مطابق با مشخص است؛ $O(\log n)$ عناصر را مطابق با ترتیب آنها در لیست در آرایه ی B قرار دهد.
- ۳- آرایهی A و آرایهی مرتب شده ی B با طول n به عنوان ورودی داده می شوند. هدف محاسبه ی عناصر آرایه ی B با طول A به عنوان ورودی داده می شوند. هدف محاسبه ی عناصر آرایه های A و A متمایز C(i) باید تعداد عناصر کوچکتر از A(i) در آرایه B و A متماین دهد. برای سادگی فرض کنید همه ی عناصر آرایه های A و A متماین ...
 - ۱.۳ سریعترین الگوریتم موازی ممکن که بهینه باشد را برای CREW PRAM ارائه دهید.
 - ۲.۳ سریع ترین الگوریتم موازی ممکن را برای CREW PRAM ارائه دهید که کار انجام شده در آن $O(n^{\mathsf{r}})$ باشد.
 - ۳.۳ سریع ترین الگوریتم موازی ممکن را برای CREW PRAM ارائه دهید که کار انجام شده در آن $O(n^{r/\tau})$ باشد.