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



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

شرایط: تشریحی، جزوه بسته، ماشین حساب غیر مجاز

- ۱- درستی گزارههای زیر را با دلیل و توضیح خوب (کوتاه ولی دقیق) مشخص کنید. همچنین، مشخص کنید که گزارههای نادرست با چه تغییری برقرار میشوند.
 - ۱.۱ الگوریتمی که برای مدل CRCW PRAM حالت Common طراحی شده باشد، روی حالت Priority از همین معماری نیز بدون تغییری کار می کند.
 - ۲.۱ محاسبهی جمع پیشوندی با تکنیک پرش اشاره گر (Pointer jumping) بهینه نیست.
 - و در CRCW PRAM و O(1) و در CRCW PRAM با پیچیدگی زمانی $O(\log n)$ و در EREW PRAM و O(1) به عنصر را میتوان در O(1) به صورت بهینه محاسبه کرد.
 - . بررسی رخداد عدد x در یک آرایه از n عدد متمایز با پیچیدگی زمانی $O(\mathfrak{1})$ و کار $O(\mathfrak{n})$ در EREW ممکن است.
 - را نشان i را نشان n رأس با شماره های یک تا n در آرایه ی P نگهداری می شود به شکلی که P(i) پدر رأس شماره ی i را نشان می درخت شامل i رأسی است که پدر هیچ رأس دیگری نباشد. برگها در CRCW PRAM حالت Common در O(1) قابل شناسایی هستند.
 - ۱.۶ الگوریتم موازی تقسیم و غلبه برای یافتن پوش محدب n نقطه در یک صفحه را در نظر بگیرید. اگر یافتی خط مماس دو پوش در مرحلهی ترکیب با پیچیدگی زمانی $O(\log\log n)$ و کار $O(\log\log n)$ در مرحلهی ترکیب با پیچیدگی زمانی محاسبه ی پوش محدب $O(\log n)$ خواهد بود.
- ۲- الگوریتمی ارائه دهید که عنصری که بیشترین تکرار را در یک آرایه از n عدد دارد با پیچیدگی زمانی $O(\log n)$ و کار $O(\log n)$ در ۲- الگوریتمی ارائه دهید که عنصری که بیشترین تکرار را در یک آرایه از n عدد دارد با پیچیدگی زمانی $O(\log n)$ و کار $O(\log n)$ در ۲- الگوریتمی در تک آرایه از $O(\log n)$ در ۲- الگوریتمی در تک آرایه از $O(\log n)$ در ۲- الگوریتمی در تک آرایه از $O(\log n)$ در ۲- الگوریتمی در تک آرایه از $O(\log n)$ در ۲- الگوریتمی در تک آرایه از $O(\log n)$ در ۲- الگوریتمی در تک آرایه از $O(\log n)$ در ۲- الگوریتمی در تک آرایه از $O(\log n)$ در ۲- الگوریتمی در تک آرایه از $O(\log n)$ در ۲- الگوریتمی در تک آرایه از ۲- الگوریتمی در تک آرایه این در تک آرایه از ۲- الگوریتمی در تک آرایه این در تک آرایه این در تک آرایه این در تک آرایه در تک آرایه در تک آرایه این در تک آرایه این در تک آرایه در تک آرای در تک
- ۳۰ در مدل $\operatorname{CGM}(n,q)$ داده در q پردازنده ی درشت دانه)، عنصر میانه ی n عدد را با پیچیدگی زمانی $O(\frac{n}{q}\log\frac{n}{q})$ محاسبه کنید . فرض کنید زمان هر دور پردازنده ها و زمان انتقال هر کلمه برابر باشند.
- ۴- در شبکههای مرتبساز، هدف مرتب کردن $\frac{n}{\log^{\gamma} n}$ بزرگترین عناصر ورودی است (بقیه ی عناصر در خروجی ظاهر نمی شوند). برای این کار، شبکه ای ارائه دهید و اندازه و عمق آن را محاسبه کنید.

برای شما در این آزمون موفقیت را آرزو می کنم. در زمان آزمون به پرسشها پاسخ داده نمیشود.