

## نمره‌های درس پردازش موازی

نمره‌های درس پردازش موازی در این مستند نشان داده شده‌اند. برای بازبینی برگه‌ها، نامه‌ای را با عنوان «PPM972 987654321» (عدد نه رقمی را با شماره‌ی دانشجویی‌تان جایگزین کنید) به آدرس [gholamirudi@nit.ac.ir](mailto:gholamirudi@nit.ac.ir) ارسال کنید و در متن نامه پرسشی که درخواست بازبینی آن را دارید مشخص نمایید. در ادامه به چند نکته درباره‌ی این نمره‌ها اشاره می‌کنم.

- در بخش دوم سؤال یک، وجود الگوریتمی برای CREW PRAM با پیچیدگی زمانی  $O(\log^3 n)$  دلیلی برای وجود الگوریتمی برای CRCW PRAM با پیچیدگی زمانی  $O(\log^3 n)$  نیست.
- در بخش پنجم سؤال یک، درجه در پیچیدگی زمانی محاسبه‌ی کمینه‌ی رأس‌ها مؤثر است، چون در هر لحظه هر پردازنده فقط یک پیغام دریافت و ارسال می‌کند. بنابراین پیچیدگی زمانی الگوریتم محاسبه‌ی کمینه  $O(dn)$  است: یک رأس به عنوان مرکز انتخاب می‌شود. درخت BFS از آن رأس را در نظر بگیرید. هر رأس کمینه‌ی عدد خودش و اعدادی که دریافت کرده است را به پدرش در این درخت ارسال می‌کند.
- در سؤال دوم، ابتدا می‌توان فاصله تا پایان لیست را برای عناصر (مطابق الگوریتم کلاس با روش پرش اشاره‌گر) محاسبه کرد و سپس هر پردازنده یک عنصر را در قسمت متناظرش در آرایه‌ی خروجی قرار می‌دهد.

## نمره‌های آزمون میانی

۹۷۴۲۱۲۰۰۲	۵۰	۷	۸	۶۵
۹۷۴۱۱۲۰۱۳	۴۳	۲	۶	۵۱
۹۷۴۱۱۲۱۳۳	۴۵	۱۰	۸	۶۳
۹۷۵۱۱۲۰۰۴	۴۵	۱۰	۲	۵۷
۹۷۴۱۱۲۰۳۳	۱۰	۶	۷	۲۳
۹۷۴۲۱۲۰۲۹	۳۳	۲	۲	۳۷
۹۷۴۱۱۲۱۳۵	۵۰	۲	۱۰	۶۲
۹۷۴۱۱۲۰۴۴	۲۵	۲	۷	۳۴
۹۷۴۱۱۲۰۵۱	۵۵	۳	۱۴	۷۲
۹۷۴۱۱۲۰۵۵	۲	۱	۲	۵
۹۷۴۲۱۲۰۳۹	۳۰	۰	۰	۳۰
۹۷۴۱۱۲۰۵۷	۳۰	۲	۵	۳۷
۹۷۴۱۱۲۱۳۹	۳۵	۳	۱۰	۴۸
۹۷۴۱۱۲۱۴۱	۵۵	۱۰	۷	۷۲
۹۷۴۱۱۲۱۴۵	۵۰	۱۰	۱۰	۷۰
۹۷۴۱۱۲۱۰۸	۳۵	۶	۵	۴۶

# پراکندگی نمره‌های آزمون میانی

