Teoritenta i DD2350/DD1352 Algoritmer, datastrukturer och komplexitet 2019-04-18 kl14.00-16.00

Inga hjälpmedel är tillåtna. Skriv svaren på separata papper och inte direkt på blanketten. Examinator: Viggo Kann, 08-7906292.

Bonuspoäng från läsåret 2018/2019 kan tillgodoräknas på denna tenta. För godkänt krävs 13 poäng. Den som kommer högst två poäng under godkäntgränsen får möjlighet att komplettera till godkänt.

- 1. (6 p) Är följande påståenden sanna eller falska? För varje deluppgift ger riktigt svar 1 poäng och ett *övertygande motiverat* riktigt svar 2 poäng.
 - a) $n \log n^3 \in \Omega(n^2)$.
 - b) Tidskomplexiteten för Edmonds-Karps flödesalgoritm i en gles riktad graf blir bättre om grafen implementeras med grannlistor än med grannmatris.
 - c) Anta att approximationsalgoritmen A approximerar maximeringsproblemet B inom faktorn 2. Då vet man att för varje indata kommer A att ge en approximativ lösning vars värde är minst 2 gånger en optimal lösnings värde.
- 2. (3 p) A, B, C och D är beslutsproblem. Anta att B är NP-fullständigt och att det finns kända polynomiska Karpreduktioner mellan problemen så här (en reduktion av A till B tecknas här $A\rightarrow B$):

$$\begin{array}{ccc} A & \leftarrow & B \\ \uparrow & & \downarrow \\ C & \rightarrow & D \end{array}$$

Vad vet man då om komplexiteten för A, C och D? Rita upp en tabell av nedanstående typ och sätt kryss i tabellen för det man vet säkert och ring för det som är möjligt men som man inte vet säkert.

	ligger i NP	är NP-fullständigt	är NP-svårt
A			
\overline{C}			
D			

- 3. a) (1 p) Vad är den engelska termen för dekompositionsalgoritm?
 - b) (1 p) Vad är den svenska termen för computability?
 - c) (1 p) Definiera begreppet oavgörbar.
- 4. (2 p) I vilket läge kan man ha nytta av en approximationsalgoritm?