# מטלת מנחה (ממ"ן) 11

הקורס: 20290 - אלגוריתמיקה - יסודות מדעי המחשב

חומר הלימוד למטלה: פרקים 4-1

מספר השאלות: 5 מספר השאלות: 5

סמסטר: 2004 להגשה: 3.10.2003

:אנא שים לב

מלא בדייקנות את הטופס המלווה לממיין בהתאם לדוגמה שלפני המטלות.

העתק את מספר הקורס ומספר המטלה הרשומים לעיל.

#### שאלה 1 (10 נקודות)

 $a^{n}b^{n}$  כתוב אלגוריתם, המקבל כקלט מחרוזת תווים ובודק אם המחרוזת היא מהצורה

(כלומר, השאלה היא אם המחרוזת מורכבת מרצף של 'a'-ים ואחריו רצף באורך זהה של 'b'-ים.) מותר לאלגוריתם להשתמש בשתי מחסניות.

: הפעולות שניתן לבצע על מחסנית הן

- בדיקה אם המחסנית ריקה
- הכנסת איבר חדש לראש המחסנית
  - הוצאת האיבר שבראש המחסנית

# שאלה 2 (כל נקודות: טעיף א' - 5 נק'; סעיפים ב', ג' - 10 נק' לכל אחד)

 $\mathbf{f}_i$  וומן סיום  $\mathbf{S}_i$  נתונה קבוצה  $\mathbf{S}_i$  של קורסים. לכל קורס יט יש זמן התחלה

ברצוננו למצוא תת-קבוצה 'S בגודל מכסימלי, כך שניתן יהיה לשבץ את כל הקורסים שב- 'S לאותו אולם. (ברור כי שני קורסים המתקיימים באותן שעות, או ששעותיהם חופפות חלקית לא יכולים להתקיים באותו אולם.) להלן אלגוריתם לפתרון הבעיה:

- $S' \leftarrow \emptyset$  (1)
- : בצע את הפעולות הבאות S  $\neq \varnothing$  כל עוד S  $\neq \varnothing$  (2)
- S' -ל S' והעבר אותו מ-S ל- (נסמן אותו ב-  $C_k$ ) בחר קורס שזמן הסיום שלו הוא מינימלי (נסמן אותו ב
  - $c_k$  את כל הקורסים החופפים (גם חלקית) את S- הוצא מ-2.2)
    - .S' את התזר את (3)
  - א. מהי השיטה האלגוריתמית שבה משתמש האלגוריתם י הסבר את תשובתך.
- ב. נשנה את האלגוריתם באופן הבא: בשורה (2.1) לא נבחר את הקורס שזמן הסיום שלו הוא ב. נשנה את האלגוריתם באופן הבא: בשורה (S- ביותר הקורס הקצר ביותר ביותר ביותר מינימלי).
  - תן דוגמא המראה, שהתת-קבוצה שהאלגוריתם יחזיר כעת לא תמיד תהיה בגודל מכסימלי.
- ג. כמו סעיף בי, אבל בשורה (2.1) בוחרים את הקורס שהוא חופף למספר מינימלי של קורסים S- אחרים ב-S .

# שאלה 3 (10 נקודות)

בעמוד 175 במדריך הלמידה מתואר אלגוריתם למציאת עץ פורש מינימלי של גרף נתון G. תאר את השינויים שצריך לעשות באלגוריתם, כך שהוא ימצא עץ פורש **מכסימלי** של הגרף.

### שאלה 4 (20 נקודות: סעיף א' - 10 נק'; סעיפים ב', ג' - 5 נק' לכל אחד)

גובה של עץ בינרי הוא אורך המסלול הארוך ביותר בעץ מהשורש לעלה.

:עץ בינרי מאוזן מוגדר באופן הבא

עץ ריק הוא עץ בינרי מאוזן, וכך גם עץ בעל צומת אחד;

 $\cdot$  עץ בגובה (h>0) h הוא עץ בינרי מאוזן אם מתקיימים תנאים (h>0)

- .) התת-עץ השמאלי של השורש הוא עץ בינרי מאוזן (1
  - .) התת-עץ הימני של השורש הוא עץ בינרי מאוזן.
- 3) הפרש הגבהים בין שני התת-עצים של השורש הוא לכל היותר 1.

.h ברצוננו לחשב את מספר העצים הבינריים המאוזנים (השונים זה מזה) שגובהם

- א. כתוב נוסחה רקורסיבית עבור מספר העצים הבינריים המאוזנים שגובהם h.
  - ב. כתוב אלגוריתם תכנון דינמי לפתרון הבעיה.
- ג. השתמש באלגוריתם שכתבת ומצא את מספר העצים הבינריים המאוזנים שגובהם 4.

# שאלה 5 (כקידות: סעיף א' - 15 נק'; סעיף ב' - 5 נק'; סעיף ג' - 10 נק'; סעיף ד' - 5 נק')

בהינתן מחרוזת תווים כלשהי, ניתן לבצע על המחרוזת את פעולות העריכה הבאות:

- 1. מחיקת תו מהמחרוזת
  - 2. הוספת תו למחרוזת
  - 3. החלפת תו בתו אחר

מרחק העריכה (edit distance) בין שתי מחרוזות תווים A ו-B הוא מספר הפעולות המינימלי

שיש לבצע כדי להגיע מ-B ל-B. למשל, ניתן להגיע מהמחרוזת "היאלועסת" למחרוזת  ${
m B}$ 

"יזהלאעסק" עייי ביצוע 5 פעולות עריכה. (בדוק!)

בהינתן שתי מחרוזות תווים  $a_1, b_2, ..., b_n$  ו-  $A = < a_1, a_2, ..., a_m$  ברצוננו לחשב את בהינתן שתי מחרוזות תווים  $A = < a_1, a_2, ..., a_m$  מרחק העריכה בין A ל-B.

א. כתוב אלגוריתם תכנון דינמי לפתרון הבעיה.

 $(m+1)\times(n+1)$  הדרכה: יש לבנות טבלה בגודל

- ב. השתמש באלגוריתם שכתבת כדי לפתור את הבעיה עבור המחרוזות "algorithm"
  - ו- "logarithm". צייר את הטבלה המתקבלת.
- ג. כיצד ניתן לשנות את האלגוריתם, כך שניתן יהיה גם לשחזר עפייי הטבלה את סדרת הפעולות הדרושה : איך יתבצע השחזור :
  - ד. בצע את השינוי הנדרש באלגוריתם וצייר את הטבלה המתקבלת עבור הדוגמה מסעיף בי.

# מטלת מנחה (ממ"ן) 12

הקורס: 20290 - אלגוריתמיקה - יסודות מדעי המחשב

חומר הלימוד למטלה: פרקים 5-6

מספר השאלות: 6 משקל המטלה: 7 נקודות

סמסטר: 2004א מועד אחרון להגשה: 31.10.2003

: אנא שים לב

מלא בדייקנות את הטופס המלווה לממיין בהתאם לדוגמה שלפני המטלות.

העתק את מספר הקורס ומספר המטלה הרשומים לעיל.

#### שאלה 1 (10 נקודות)

(n > 1) חתיכות n חתיכות שוקולד המכילה

האלגוריתם הבא מחלק את החפיסה ל-n חתיכות בודדות:

: כל עוד קיימת תת-חפיסה המורכבת משתי חתיכות או יותר בצע את הפעולות הבאות (1)

(1.1) בחר תת-חפיסה כלשהי המורכבת משתי חתיכות או יותר.

(1.2) חלק את התת-חפיסה לשני חלקים (לאו דווקא שווים בגודלם).

(2) עצור.

. הוכח שהאלגוריתם יעצור לאחר בדיוק  $\mathbf{n}-\mathbf{1}$  איטרציות של הלולאה

# שאלה 2 (35 נקודות: סעיף א' - 5 נק'; סעיף ב' - 20 נק'; סעיף ד' - 10 נק')

ה- greatest common divisor)  $\mathbf{gcd}$  של שני מספרים שלמים הוא המחלק המשותף הגדול ביותר (greatest common divisor)  $\mathbf{gcd}$  שלהם. למשל:  $\mathbf{gcd}(24,18) = 6$ ,  $\mathbf{gcd}(\mathbf{x},0) = \mathbf{x}$ 

של (c, x, y) ומחזיר שלשה (a > b) או פרים שלמים שני מספרים שני מספרים, ומחזיר שלשה (c, x, y) של

 $a \cdot x + b \cdot y = c$  ו-  $c = \gcd(a, b)$  מספרים שלמים, כך ש

(האלגוריתם נקרא **האלגוריתם המורחב של אַיקלידס**):

#### מצא-מחלק-משותף -מכסימלי-של a ו- מצא-מחלק

- . ועצור (a, 1, 0) אז החזר b = 0 אם (1)
  - : אחרת בצע את הפעולות הבאות (2)
- $a \mod b$  -ו שלשה (a, x', y') המחזיר את השלשה (2.1) קרא ל- מצא-מחלק-משותף-מכסימלי-של (2.1)
  - .ועצור (d, y', x'  $\lfloor a/b \rfloor \cdot y'$ ) ועצור (2.2) החזר את
  - א. הדגם את פעולת האלגוריתם על המספרים 72 ו- 45.
- .a mod  $b = a \lfloor a/b \rfloor \cdot b$  ב. הוכח את נכונותו המלאה של האלגוריתם. רמז: שים לב לכך ש
  - ים אלגוריתם פיבוכיות הזמן של האלגוריתם .  $n \le a, b \le n$

### שאלה 3 (20 נקודות: סעיף א' - 15 נק'; סעיף ב' - 5 נק')

 $(n \ge 2)$  ת בגודל A בגודל של מערך להלן נתון אלגוריתם למיון של

:עבור 2 עבור  $k \leftarrow 2$  עד ת (1)

$$y \leftarrow A[k]$$
 (1.1)

$$i \leftarrow k - 1$$
 (1.2)

A[i] > y וגם i > 0 בצע: (1.3)

$$A[i+1] \leftarrow A[i]$$
 (1.3.1)

$$i \leftarrow i - 1 (1.3.2)$$

$$A[i+1] \leftarrow y \ (1.4)$$

- א. הסבר בקצרה את דרך הפעולה של האלגוריתם והוכח את נכונותו המלאה.
- ב. חשב את מספר פעולות השוואה בין איברי המערך שמתבצעות במקרה הגרוע ובמקרה הטוב. מהו סדר גודל זמן הריצה של האלגוריתם ?

# שאלה 4 (20 נקודות: 10 נק׳ לכל סעיף)

 $a_1, a_2, ..., a_n$  מספרים n של מדרה של

בהינתן מספר שלם m < m < n), עלינו לחשב m + 1 = n - m סכומים של תתי-סדרות, שכל אחת מהן מכילה m איברים.

(k=0,1,2,...,n-m)  $S_k=a_k+a_{k+1}+a_{k+2}+...+a_{k+m-1}:$  כלומר מהצורה

- n-m+1 א. כתוב אלגוריתם נאיבי המחשב את n-m+1 הסכומים. מהו זמן הריצה של
  - O(n)ב. כתוב אלגוריתם הפותר את הבעיה בזמן

### שאלה 5 (15 נקודות: סעיף א' - 5 נק'; סעיף ב' - 10 נק')

נתונים N מטבעות הנראים זהים זה לזה. ידוע שאחד המטבעות מזויף ומשקלו קטן יותר ממשקלו של מטבע אמיתי. כדי למצוא את המטבע המזויף, עומדים לרשותנו מאזני כפות. (בכל שקילה שמים בכל כף של המאזניים מספר שווה של מטבעות.)

- . א. תאר אלגוריתם המוצא את המטבע במזויף תוך  $\lceil \log_3 N \rceil$  שקילות
- ב. הוכח שלא ניתן למצוא את המטבע המזויף במספר קטן יותר של שקילות. כלומר, עליך להוכיח שכל אלגוריתם למציאת המטבע המזויף חייב לבצע (במקרה הגרוע) לפחות  $\log_3N$  שקילות.

# מטלת מנחה (ממ"ן) 13 - ממ"ן חובה

הקורט: 20290 - אלגוריתמיקה - יסודות מדעי המחשב

חומר הלימוד למטלה: פרקים 7-9

מספר השאלות: 7 משקל המטלה: 9 נקודות

סמסטר: 2004 אחרון להגשה: 5.12.2003

:אנא שים לב

מלא בדייקנות את הטופס המלווה לממיין בהתאם לדוגמה שלפני המטלות.

העתק את מספר הקורס ומספר המטלה הרשומים לעיל.

# שאלה 1 (10 נקודות)

מחוברים Clique) בגרף G=(V,E) היא תת-קבוצה 'V של V, כך שכל שני צמתים ב-G מחוברים (clique) על-ידי קשת ב-E.

### בעיית הקליקה היא הבעיה הבאה:

.(  $k \le |V|$  ) k ומספר חיובי שלם G = (V, E) והקלט לבעיה: גרף בלתי מכוון

י k קליקה בגודל G-השאלה: האם יש ב

הוכח שבעיית הקליקה שייכת ל-NP.

#### שאלה 2 (20 נקודות: סעיף א' - 4 נק'; סעיף ב' - 14 נק'; סעיף ג' - 2 נקי)

פסוק בתחשיב הפסוקים כתוב בצורת 3-CNF אם הוא מורכב מתת-פסוקים המחוברים עייי קשרי .OR וכל אחד מתת הפסוקים מורכב משלושה פסוקים אטומיים המחוברים עייי קשרי.

למשל, הפסוק הבא הוא פסוק הכתוב בצורת 3-CNF:

$$(A \lor B \lor C) \& (\neg B \lor \neg C \lor D) \& (A \lor B \lor \neg E)$$

- א. יהא  $\varphi$  פסוק הכתוב בצורת 3-CNF. כמה השמות אפשריות של ערכי אמת יש לכל תת-פסוק? כמה מהן מספקות את התת-פסוק ?
- ב. **בעיית ה-3-SAT** מקבלת כקלט פסוק הכתוב בצורת 3-CNF וצריכה לקבוע אם הפסוק הוא ספיק. ברצונו לבצע רדוקציה מבעיית ה-3-SAT לבעיית הקליקה:

G=(V,E) באופן הבא 3-SAT -יהא  $\phi$  קלט לבעיית ה $\sigma$ 

לכל תת-פסוק של  $\phi$ , נמצא את כל ההשמות האפשריות אשר מספקות את התת-פסוק,

ונתאים לכל השמה כזו צומת בגרף. בין שני צמתים בגרף תהיה קשת אם ורק אם שתי ההשמות המתאימות **מתיישבות זו עם זו.** (שתי השמות מתיישבות זו עם זו אם לא קיים פסוק אטומי

המקבל בשתי ההשמות ערך אמת שונה.)

מה יהיה הקלט המתאים לבעיית הקליקה י הוכח שהתשובה לבעיית הקליקה עבור קלט זה מה יהיה הקלט המתאים לבעיית הקליקה י הוכח שהתשובה לבעיית ה- $\varphi$  היא ייכןיי.

ג. ידוע שבעיית ה-3-SAT היא שלמה ב-NP. מה ניתן להסיק מכך על בעיית הקליקה י

### שאלה 3 (10 נקודות)

הוכח שבעיית התאמת המילים מעל אייב בן אות אחת היא כריעה.

#### שאלה 4 (30 נקודות)

: עבור כל אחת מהגרסאות הבאות של בעיית העצירה - קבע אם הבעיה כריעה או

 $\mathbf{x}_0$  א. הקלט לבעיה: תכנית ספציפית  $\mathbf{Q}_0$  וקלט ספציפי

 $\mathbf{x}_0$  עוצרת על Q $_0$  יוצרת על

ב. הקלט לבעיה: תכנית Q, קלט x לתכנית ומספר טבעי n.

יותר ? עוצרת על x לאחר D צעדים לכל היותר Q אוצרה : השאלה

ג. הקלט לבעיה: תכנית Q וקלט x לתכנית

י x אינה עוצרת על Q אינה ושאלה השאלה אינה

ד. הקלט לבעיה: תכנית Q.

י אחד על קלט אחד י Q עוצרת לפחות על קלט אחד י

הוכח את תשובותיך.

#### שאלה 5 (15 נקודות)

בנה מכונת טיורינג, אשר מקבלת כקלט מחרוזת מעל האייב  $\Sigma = \{a,b\}$ , ובודקת אם המחרוזת מנה מכונת טיורינג, אשר מקבלת כקלט מחרוזת מעל האייב  $a^nb^n$  (בממיין 11 התבקשת לכתוב אלגוריתם הפותר בעיה דומה.) צייר את תרשים המעברים והסבר את דרך פעולתה של המכונה.

#### שאלה 6 (15 נקודות: סעיף א' - 5 נק'; סעיף ב' - 10 נק')

בנה אוטומטים סופיים דטרמיניסטיים המקבלים את השפות הבאות:

- א. כל המילים מעל  $\Sigma = \{0, 1\}$  שמייצגות מספרים בינריים המתחלקים ב-3.
- או 'yy' או מכילות ב- 'z' או מכילות המתחילות ב- או ב. כל המילים מעל  $\Sigma = \{x, y, z\}$  או מכילות 'yy' או מסתיימות ב- 'xxx'.

#### שאלה 7 (שאלת בונוס)

: הוכח את הטענה הבאה

 $.\mathrm{NP} = \mathrm{co-NP}$  אז אם קיימת בעיה A ששייכת גם ל- NPC אם קיימת בעיה A אם קיימת

 ${
m NPC}$  -שגם היא וגם הבעיה המשלימה שלה שייכות לA שגם בעיה אם מעט שונה. אם קיימת בעיה A

(.NP = co-NP) אז

# מטלת מנחה (ממיין) 14

הקורס: . 20290 - אלגוריתמיקה - יסודות מדעי המחשב

חומר הלימוד למטלה: פרקים 10-12

מספר השאלות: 6 מספר המטלה: 7 נקודות

סמסטר: 2.1.2004 מועד אחרון להגשה: 2.1.2004

: אנא שים לב

מלא בדייקנות את הטופס המלווה לממיין בהתאם לדוגמה שלפני המטלות.

העתק את מספר הקורס ומספר המטלה הרשומים לעיל.

שאלה 1 (25 נקודות: סעיף א' - 10 נק'; סעיף ב' - 15 נק')

 $O(\log N)$  א. בפרק 10 בספר מתואר אלגוריתם מקבילי, המסכם א

כתוב את האלגוריתם בפסידוקוד. הנח שהקלט לאלגוריתם הוא מערך מספרים בגודל N.

ב. נתון מערך A בגודל N. כל האיברים במערך שונים זה מזה.

 $O(\log N)$  מעבדים ורץ בזמן  $N^2$  מעבדים ורץ בזמן תאר אלגוריתם מקבילי למיון המערך, המשתמש ב-

(רמז: האלגוריתם ישתמש במערך דו-מימדי בגודל  $N \times N$  ובאלגוריתם מסעיף אי.)

# שאלה 2 (15 נקודות: סעיף א' - 10 נק'; סעיף ב' - 5 נק')

נדון בפתרון לבעיית הקטע הקריטי עבור שני מעבדים.

.0 שערכו ההתחלתי lock, שערכו ההתחלתי והפתרון מבוסס על שימוש במשתנה משותף בשם

: להלן הפרוטוקול עבור כל אחד מהמעבדים

- ; בצע פעולות פרטיות עד שתרצה להיכנס לקטע הקריטי (1)
  - ; lock בדוק את ערכו של (2)
  - : אז בצע lock = 0 אז בצע (3)
    - $; lock \leftarrow 1 (2.1)$
  - ; בצע את הקטע הקריטי (2.2)
    - ; lock  $\leftarrow 0$  (2.3)
    - ; (1) אור לשורה (2.4)
    - (4) אחרת חזור לשורה (2).
  - א. הסבר מדוע הפתרון איננו נכון.
- ב. נתקן את הפרוטוקול באופן הבא: לפני שורה (2.1) נבדוק פעם נוספת את ערכו של

אם הערך הוא 0, אז נמשיך לשורה (2.1). אחרת - נחזור לשורה (2).

האם כעת הפתרון נכון י הסבר את תשובתך.

# שאלה 3 (15 נקודות: סעיף א' - 10 נק'; סעיף ב' - 5 נק')

סיטונאי של סיגרים קובניים קיבל משלוח של 100 ארגזי סיגרים. כל ארגז מכיל n סיגרים.

לסיטונאי נודע, שבאחד הארגזים הוחלפו לפחות חצי מהסיגרים בסיגרים מזויפים.

כדי לאתר את הארגז עם הסיגרים המזויפים, הסיטונאי הזמין מומחה מיוחד מקובה, שיכול לבדוק אם סיגר הוא אמיתי או מזויף בזמן קצר.

עליך להציע למומחה הקובני אלגוריתם הסתברותי לאיתור הארגז המכיל את הסיגרים המזויפים, כך שמספר הסיגרים שהמומחה יצטרך לבדוק (במקרה הגרוע) יהיה קטן ככל האפשר.

- א. כתוב את האלגוריתם בפסידוקוד.
- ב. כמה סיגרים יצטרך המומחה הקובני לבדוק במקרה הגרוע ובמקרה הטוב ? מהו הסיכוי שיתרתש המקרה הגרוע ?

#### שאלה 4 (15 נקודות)

נתייחס לתהליך בחירת המפתח הציבורי והפרטי של משתמש במערכת RSA, המתואר בעמי 151 במדריך הלמידה. הסבר כיצד ניתן לחשב את המספר Publ באמצעות האלגוריתם המורחב של אַיקלידס. (האלגוריתם מופיע בשאלה 2 בממיין 12).

#### שאלה 5 (20 נקודות)

בשאלה זו עליך ליישם את הפרוטוקול ההסתברותי המתואר בעמי 154-155 במדריך הלמידה. פעל עפייי השלבים הבאים:

- א. הודע למנחה קבוצתך באמצעות e-mail שברצונך לפתור את השאלה.
  - .26.12.2003 עד לתאריך e-mail יש לשלוח את ה-
- המנחה ישלח אליך את שמותיהם של 2-4 מחבריך לקבוצת הלימוד, בצירוף מספר סידורי לכל אחד מכם.
- ב. חשב יחד עם חבריך את הציון הממוצע שלכם בקורס "מבוא למדעי המחשב" (או "מבוא למדעי המחשב ושפת פסקל") באמצעות הפרוטוקול הנ"ל. התקשורת בינך לבין חבריך תתבצע באמצעות הדואר האלקטרוני ותכלול אך ורק את המידע הנדרש עפ"י הפרוטוקול.
   (כתובות הדואר האלקטרוני של כל הסטודנטים בקורס נמצאות באתר הקורס.)
  - ג. שלח למנחה שלך ב- e-mail את הציון הממוצע שהתקבל.
    - ד. העלה על הכתב את כל החישובים שערכת.
    - n=2 ה. מדוע אין טעם להפעיל את הפרוטוקול כאשר

#### שאלה 6 (10 נקודות)

מיגל ניידורף (1914-1997) היה רב-אמן בשחמט. (הוא היה אלוף העולם במשחק שחמט "עיוור": משחק בעיניים מכוסות המתנהל באופן סימולטני מול כמה יריבים.)

כאשר נשאל ניידורף, כמה מסעים ייקדימהיי הוא בודק בכדי להחליט על המהלך הבא במשחק, הוא השיב: ייאחד יותר מהיריב!יי

הסבר את תשובתו של ניידורף תוך התייחסות למושגים הרלוונטיים מפרק 12.