20290

אלגוריתמיקה -יסודות מדעי המחשב

חוברת הקורס – סתיו 2014א

כתב: אייל משיח

אוקטובר 2013 - סמסטר סתיו

פנימי – לא להפצה.

. כל הזכויות שמורות לאוניברסיטה הפתוחה. $^{\odot}$

תוכן העניינים

×	אל הסטודנט
ב	נ. לוח זמנים ופעילויות
Т	. תיאור המטלות
n	:. התנאים לקבלת נקודות זכות בקורס
1	ממיין 11
3	ממיין 12
5	ממיין 13
7	14 ממיין
9	15 nunr

אל הסטודנט,

אנו מברכים אותך עם הצטרפותך אל הלומדים בקורס ייאלגוריתמיקה - יסודות מדעי המחשביי.

לקורס קיים אתר באינטרנט בו תמצאו חומרי למידה נוספים, אותם מפרסם/מת מרכז/ת ההוראה.

בנוסף, האתר מהווה עבורכם ערוץ תקשורת עם צוות ההוראה ועם סטודנטים אחרים בקורס.

פרטים על למידה מתוקשבת ואתר הקורס, תמצאו באתר שה״ם בכתובת:

http://telem.openu.ac.il

מידע על שירותי ספרייה ומקורות מידע שהאוניברסיטה מעמידה לרשותכם, תמצאו באתר מידע על שירותי ספרייה ומקורות מידע שהאוניברסיטה מעמידה לרשותכם, תמצאו באתר הספריה באינטרנט.

במהלך הקורס יש להגיש תרגילי בית. מספיק להגיש שלושה מתוך חמשת הממיינים שבחוברת, אך מומלץ להגיש את כולם. יש להקפיד על הגשת הממיינים במועד.

צוות הקורס ישמח לעמוד לרשותך בכל שאלה שתתעורר.

.e-mail -טיתן לפנות אלי ביום ג׳, בשעות 13: 00-11: 00, בטלפון 97-7781233, או ב-

eyalma@openu.ac.il :כתובתי היא

פגישות יש לתאם מראש.

בברכה,

אייל משיח

מרכז הקורס

א

1. לוח זמנים ופעילויות (20290 / א2014)

תאריך אחרון למשלוח הממיין למנחה	*מפגשי ההנחיה	פרקי הלימוד המומלצים	תאריכי שבוע הלימוד	שבוע הלימוד
	מפגש 1	פרקים 3-1	18.10.2013-13.10.2013	1
ממיין 11 25.10.2013		פרק 5	25.10.2013-20.10.2013	2
	2 מפגש	פרק 5	1.11.2013-27.10.2013	3
		פרק 6	8.11.2013-3.11.2013	4
	מפגש 3	פרק 7	15.11.2013-10.11.2013	5
ממיין 12 22.11.2013		פרק 7	22.11.2013-17.11.2013	6
	4 מפגש	פרק 8	29.11.2013-24.11.2013 (ה-ו חנוכה)	7
ממייך 13 6.12.2013		פרק 8	6.12.2013-1.12.2013 (א-ה חנוכה)	8

[.] התאריכים המדויקים של המפגשים הקבוצתיים מופיעים ב״לוח מפגשים ומנחים״. *

לוח זמנים ופעילויות – המשך

תאריך אחרון למשלוח הממיין למנחה	*מפגשי ההנחיה	פרקי הלימוד המומלצים	תאריכי שבוע הלימוד	שבוע הלימוד
	מפגש 5	9 פרק	13.12.2013-8.12.2013	9
		9 פרק	20.12.2013-15.12.2013	10
	6 מפגש	פרק 10	27.12.2013-22.12.2013	11
ממיין 14 3.1.2014		פרק 10	3.1.2014-29.12.2013	12
	מפגש 7	פרק 11	10.1.2014-5.1.2014	13
		פרק 11	17.1.2014-12.1.2014	14
ממיין 15 24.1.2014	מפגש 8	12 פרק	24.1.2014-19.1.2014	15

^{*} התאריכים המדויקים של המפגשים הקבוצתיים מופיעים ב״לוח מפגשים ומנחים״.

2. תיאור המטלות

הממיינים בקורס הם ממיינים **רגילים**: כל מטלה מורכבת ממספר תרגילים ייבשיםי*י* **שאינם** דורשים הרצת תכניות במחשב. תרגילים אלו נועדו לבדוק את הבנתך בחומר הלימוד.

את הפתרון למטלה כזו יש לכתוב **בעט** על דף נייר בכתב יד ברור ובצורה מסודרת. רצוי להשאיר שוליים רחבים להערות המנחה. (אפשר ורצוי, כמובן, להדפיס את הפתרון למטלה).

אם השאלה בממ״ן אינה ברורה לך, ניתן להתקשר אל אחד מהמנחים (בשעת הייעוץ הטלפוני שלו) לצורך קבלת הסבר או לנסות להיעזר בקבוצת הדיון של הקורס.

בטבלה שלהלן תמצא מהו חומר הלימוד הנדרש (לפי פרקי הספר) לפתרון כל אחת מהמטלות, ומשקל כל מטלה בחישוב הציון של הקורס.

שים לב!

בעת כתיבת פתרון למטלה אין להסתמך על פרקי לימוד **מתקדמים** יותר מהפרקים בהם עוסקת המטלה.

משקל המטלה	חומר הלימוד הנדרש לפתרון	מטלה
6 נקודות	פרקים 4-1	ממיין 11
6 נקודות	פרקים 6-5	ממיין 12
6 נקודות	פרק 7	ממיין 13
6 נקודות	פרקים 8-9	ממיין 14
6 נקודות	12-10 פרקים	ממיין 15

ניתן לצבור עד 30 נקודות. חובה להגיש שלוש מטלות מתוך החמש.

לתשומת לבכם!

כדי לעודדכם להגיש לבדיקה מספר רב של מטלות הנהגנו את ההקלה שלהלן:

אם הגשתם מטלות מעל למשקל המינימלי הנדרש בקורס, **המטלות** בציון הנמוך ביותר, שציוניהן נמוכים מציון הבחינה (עד שתי מטלות), לא יילקחו בחשבון בעת שקלול הציון הסופי.

זאת בתנאי שמטלות אלה אינן חלק מדרישות החובה בקורס ושהמשקל הצבור של המטלות האחרות שהוגשו, מגיע למינימום הנדרש.

זכרו! ציון סופי מחושב רק לסטודנטים שעברו את בחינת הגמר בציון 60 ומעלה והגישו מטלות כנדרש באותו קורס.

3. התנאים לקבלת נקודות זכות בקורס

כדי לקבל נקודות זכות בקורס זה עליך לעמוד בדרישות הבאות:

- א. להגיש מטלות במשקל של 18 נקודות לפחות.
 - ב. לקבל בבחינת הגמר ציון של **60 לפחות**.
 - ג. לקבל ציון סופי של 60 **לפחות**.

לתשומת לבכם:

מדיניות קורס זה היא לאשר הזנת ציון אפס במטלות שלא הוגשו כנדרש בקורס.

סטודנטים אשר לא הגישו את מכסת המטלות המינימאלית לעמידה בדרישות הקורס ולקבלת זכאות להיבחן, ומבקשים שמטלות חסרות יוזנו בציון אפס, יפנו למוקד הפניות והמידע

http://www.openu.ac.il/sheilta בטלפון **27782222** או יעדכנו בעצמם באתר שאילתא

קורסים 🗘 ציוני מטלות ובחינות 🗘 הזנת ציון 0 למטלות רשות שלא הוגשו.

יש לקחת בחשבון כי מטלות אשר יוזן להן ציון אפס ישוקללו בחישוב הציון הסופי ובכך יורידו ציון זה ולא ניתן יהיה להמירן במטלות חלופיות במועד מאוחר יותר. על כן קיימת אפשרות שסטודנט אשר יעבור את הבחינה בהצלחה ייכשל בקורס (כשהממוצע המשוקלל של המטלות והבחינה יהיה נמוך מ- 60).

כלל זה איננו חל על מטלות חובה או על מטלות שנקבע עבורן ציון מינימום.



הקורס: 20290 – אלגוריתמיקה – יסודות מדעי המחשב

חומר הלימוד למטלה: פרקים 1-4

מספר השאלות: 6 נקודות

סמסטר: 2014 להגשה: 25.10.2013

קיימות שתי חלופות להגשת מטלות:

- שליחת מטלות באמצעות מערכת המטלות המקוונת באתר הבית של הקורס
 - שליחת מטלות באמצעות הדואר או הגשה ישירה למנחה במפגשי ההנחיה

הסבר מפורט נמצא ב"נוהל הגשת מטלות מנחה" באתר הקורס.

שאלה 1 (15 נקודות)

א. כתבו שגרה המדפיסה את איבריה של מחסנית בסדר הפוך (החל מהאיבר שבתחתית המחסנית ועד לאיבר שבראש המחסנית). מותר לשגרה להשתמש במחסנית-עזר.

ב. כתבו שגרה המבצעת את הדפסת האיברים מבלי להשתמש במבנה נתונים נוסף.

שאלה 2 (15 נקודות)

אפשר לייצג ביטוי אריתמטי המורכב ממספרים טבעיים, האופרטור האונרי "–" וארבעת האופרטורים הבינריים "+", "–", "×" ו- "/" באמצעות עץ בינרי באופן הבא:

מספר טבעי I מיוצג עייי עלה המכיל את

השורש היחיד הוא היחיד "—" ובנו היחיד הוא השורש שלו מכיל את האופרטור האונרי "בנו היחיד הוא השורש —E של תת-עץ המכיל את הביטוי

הביטוי $E \cdot F$ (שבו הסימן "-" מציין איזשהו אופרטור בינרי) מיוצג עייי עץ, שהשורש שלו מכיל את הביטוי $E \cdot F$ האופרטור "-", בנו השמאלי הוא השורש של תת-עץ המכיל את הביטוי $E \cdot F$ של תת-עץ המכיל את הביטוי $E \cdot F$

כתבו אלגוריתם המקבל מצביע לעץ בינרי ${
m T}$ ובודק אם העץ מייצג ביטוי אריתמטי חוקי כמתואר לעיל.

 f_{i} נתונה קבוצה S_{i} וזמן סיום לכל קורס יש זמן התחלה של קורסים. לכל קורסים.

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

- $S' \leftarrow \emptyset$ (1)
- $S \neq \emptyset$ בצע את הפעולות הבאות: S בע טוד את כל (2)
- S' ל- S' והעבר אותו מ-S ל- (נסמן אותו ב- S') והעבר אותו מ-S ל- (2.1)
 - c_k ל- את כל הקורסים החופפים (גם חלקית) את S- הוצא מ-2 את
 - .S' החזר את (3)
- א. באיזו שיטה משתמש האלגוריתם ? האם לדעתכם הוא מוצא את הפתרון האופטימלי לבעיה ?
 - ב. נשנה את האלגוריתם באופן הבא: בשורה (2.1) לא ייבחר קורס שזמן הסיום שלו מינימלי, ב. נשנה את האלגוריתם באופן הבא: $\mathbf{f_i} \mathbf{s_i}$ הקורס שעבורו \mathbf{S} הוא מינימלי).

תנו דוגמה המוכיחה שהאלגוריתם החדש לא תמיד מוצא את הפתרון האופטימלי לבעיה.

שאלה 4 (20 נקודות)

- 91 א. הריצו את האלגוריתם של דייקסטרה למציאת המסלול הקצר ביותר על הגרף שבעמוד פספר הלימוד.
- ב. הסבירו מדוע האלגוריתם של דייקסטרה לא יעבוד כאשר יש בגרף הקלט קשתות בעלות משקל שלילי. תנו דוגמה לגרף המכיל קשת שלילית אחת, שעבורו האלגוריתם יחזיר תשובה שגויה.

שאלה 5 (30 נקודות)

נתונה פרה שזה עתה נולדה. נניח שפרה ממליטה בדיוק עֶגלה אחת בכל שנה, החל מגיל שנתיים.

- א. כתבו נוסחה רקורסיבית עבור מספר הפרות אחרי n שנים והסבירו מדוע היא נכונה.
 - ב. כתבו אלגוריתם תכנון דינמי לחישוב מספר הפרות אחרי n שנים.
 - ג. השתמשו באלגוריתם מסעיף גי כדי לחשב את מספר הפרות אחרי 10 שנים.
 - הערה: הניחו שאף אחת מהפרות לא תמות במהלך השנים.

שאלה 6 (שאלת בונוס)

נשנה את האלגוריתם בשאלה 3, כך שבשורה (2.1) ייבחר קורס שהוא **חופף למספר מינימלי** של קורסים אחרים ב-S. האם האלגוריתם החדש תמיד מוצא את הפתרון האופטימלי לבעיה ? הוכיחו או תנו דוגמה נגדית.

הקורס: 20290 – אלגוריתמיקה – יסודות מדעי המחשב

חומר הלימוד למטלה: פרקים 6-5

מספר השאלות: 6 נקודות

סמסטר: 2014 להגשה: 22.11.2013

קיימות שתי חלופות להגשת מטלות:

- שליחת מטלות באמצעות מערכת המטלות המקוונת באתר הבית של הקורס
 - שליחת מטלות באמצעות הדואר או הגשה ישירה למנחה במפגשי ההנחיה

הסבר מפורט נמצא ב"נוהל הגשת מטלות מנחה" באתר הקורס.

שאלה 1 (15 נקודות)

נתון כד המכיל מספר זוגי ($m \ge 1$) m של כדורים לבנים ומספר ($k \ge 1$) וואי מספר אוגי מספר מספר ($m \ge 1$) של כדורים שחורים. נתבונן בתהליך הבא

- (1) כל עוד נשארו בכד לפחות שני כדורים, בצע את הפעולות הבאות:
 - ; הוצא מהכד שני כדורים כלשהם (1.1)
- (1.2) אם שני הכדורים שהוצאת הם בעלי אותו צבע, שים במקומם כדור חדש שחור;
 - ; אחרת, החזר לכד את הכדור הלבן

הוכיחו שהתהליך מסתיים ובסופו הכד מכיל בדיוק כדור שחור אחד.

שאלה 2 (15 נקודות)

 \cdot n באורך A באורך מספרים להלן מופיע אלגוריתם המקבל כקלט

- $k \leftarrow n$ (1)
- k > 1 בצע: (2)
 - $; k \leftarrow k/2 \ (2.1)$
- iעבור ו המקבל את הערכים i עבור (2.2)
- ; אז החלף ביניהם A[i] < A[i+k] אם (2.2.1)
 - .A[1] את החזר (3)
 - א. הסבירו מה מבצע האלגוריתם.
- ב. מהי האינוואריאנטה המתקיימת לפני כל איטרציה של הלולאה הראשית !

הערה: הניחו ש-n הוא חזקה שלמה של 2.

נתון מערך A המכיל n מספרים. כתבו אלגוריתם יעיל, הבודק אם קיים במערך איבר המופיע יותר מעשר פעמים. נתחו את זמן הריצה של האלגוריתם שכתבתם והוכיחו את נכונותו.

שאלה 4 (20 נקודות)

מבקר המדינה מעוניין לבדוק אם יש אנשים שהתפקדו גם למפלגת יייש עתידיי וגם למפלגת ייהבית הבקר המדינה מעוניין לבדוק אם יש אנשים שתי רשימות באורך המכילה את מספרי הזהות של חברי ייהבית היהודייי. L_1 באורך m המכילה את מספרי הזהות של חברי ייהבית היהודייי. m < n כניח ש- m < n. כתבו אלגוריתם יעיל ככל האפשר לפתרון הבעיה ונתחו את זמן ריצתו.

שאלה 5 (30 נקודות)

 ${
m L}$ באורך L בדעיה של מציאת המינימום והמקסימום ברשימת מספרים

. בספר מתואר אלגוריתם לפתרון הבעיה המבצע 3N/2 - 2 השוואות

3N/2-2 בשאלה זו נראה כי כל אלגוריתם מבוסס-השוואות לפתרון הבעיה יבצע לפחות השאלה זו נראה כי כל אלגוריתם מספר זה מהווה חסם תחתון לבעיה).

נתבונן באיזשהו אלגוריתם לפתרון הבעיה. עבור השוואה בין שני איברים כלשהם, נאמר שהאיבר הגדול יותר **ניצח** בהשוואה והאיבר הקטן יותר **הפסיד**.

נגדיר את הקבוצות הבאות:

- קבוצת האיברים שעוד לא השתתפו באף השוואה $-\,\mathrm{A}$
 - קבוצת האיברים שרק ניצחו -B
 - הפסידו הבוצת האיברים שרק הפסידו
 - קבוצת האיברים שגם ניצחו וגם הפסידו $-\,\mathrm{D}$
 - . x = |B| + |C| + 3|D| : כמו כן נגדיר
- א. כתבו את ערכיהם של |D| , |C| , |B| , |B| , |A| שלגוריתם ולאחר תום האלגוריתם.
- ב. הראו כי בעקבות השוואה שנערכת בין שני איברים כלשהם ב-L, ערכו של x גדל במקרה הגרוע ב. הראו כי בעקבות השוואה שנערכת בין שני איבר ב-A לאיבר ב-2. התייחסו לכל סוגי ההשוואות האפשריים : השוואה בין איבר ב-A לאיבר ב-A
 - . הסיקו כי כל אלגוריתם הפותר את הבעיה יבצע במקרה הגרוע לפחות 3N/2-2 השוואות.

שאלה 6 (שאלת בונוס)

N בספר הלימוד נטען, כי השגרה הרקורסיבית למציאת מינימום ומקסימום ברשימה באורך N מבצעת פחות מ- 1.7N השוואות (עבור N כלשהו, לאו דווקא חזקה שלמה של 2). מצאו את מספר ההשוואות המדויק שמבצעת השגרה במקרה הגרוע.

הקורס: 20290 – אלגוריתמיקה – יסודות מדעי המחשב

חומר הלימוד למטלה: פרק 7

מספר השאלות: 6 נקודות

סמסטר: 2014 להגשה: 6.12.2013

קיימות שתי חלופות להגשת מטלות:

- שליחת מטלות באמצעות מערכת המטלות המקוונת באתר הבית של הקורס
 - שליחת מטלות באמצעות הדואר או הגשה ישירה למנחה במפגשי ההנחיה

הסבר מפורט נמצא ב"נוהל הגשת מטלות מנחה" באתר הקורס.

שאלה 1 (15 נקודות)

א. האם שני הגרפים הבאים הם איזומורפיים ? הוכיחו את תשובתכם.





ב. הוכיחו שבעיית הגרפים האיזומורפיים (graph isomorphism) שייכת ל-NP.

שאלה 2 (15 נקודות)

בעיית הדוור הסיני היא הבעיה הבאה:

 ${\bf k}$ עם משקלות חיוביים על הקשתות מספר טבעי ${\bf G}$ עם לבעיה הקלט לבעיה

! k השאלה מסלול אינו עולה אינו בגרף העובר בכל הקשתות בגרף ומשקלו אינו עולה אינו ו

- א. הוכיחו שהבעיה שייכת למחלקה NP
- ב. נסחו את הבעיה כבעיית אופטימיזציה.
- ג. הסבירו מה הקשר בין בעיית הדוור הסיני לבין בעיית המעגל האוילרי.

 $(A \rightarrow B) \leftrightarrow (\sim A \lor B)$: א. הוכיחו שהפסוק הבא הוא טאוטולוגיה

ב. הוכיחו שהבעיה הבאה שלמה ב-NP:

הקלט לבעיה: פסוק בתחשיב הפסוקים

השאלה: האם הפסוק **איננו** טאוטולוגיה!

שאלה 4 (20 נקודות)

: נתבונן בבעיה הבאה

הקלט לבעיה: קבוצה S של הקלט לבעיה:

השאלה: האם קיימת תת-קבוצה לא ריקה של S שסכום האיברים בה שווה לאפס י

הוכיחו שהבעיה היא NP-שלמה.

רמז: השתמשו ברדוקציה מבעיית החלוקה.

שאלה 5 (30 נקודות)

גרף נקרא **3-צביע** אם קיימת עבורו צביעה חוקית בשלושה צבעים.

G צמתים. אביע בעל R צמתים. להלן נתון אלגוריתם לצביעת הגרף G יהא

- באמצעות (לכל היותר) באמצעות G- ב- \sqrt{n} , אז צבע את G- קטנה פ- קטנה כל הצמתים ב-G) אם דרגת כל הצמתים בתשובה לשאלה 14 במדריך הלמידה.
 - : אחרת בצע את הפעולות הבאות (2)
 - \sqrt{n} איזשהו שדרגתו ע איזשהו צומת G-בחר ב-(2.1)
 - , בצבע חדשים בשני בשני בעים חדשים v את בצבע את (2.2)
 - v ואת כל שכניו מהגרף (2.3)
 - ; (1) אור לשורה (2.4)
 - א. הוכיחו שהאלגוריתם צובע את גרף הקלט בצביעה חוקית.
 - ב. מצאו חסם עליון על מספר הצבעים שבהם האלגוריתם משתמש.

מהו יחס הקירוב שמשיג האלגוריתם ?

שאלה 6 (שאלת בונוס)

.(neither A nor B is true) משמעות הקַשָּר A NOR B היא אינם גם A היא A NOR B משמעות הקַשָּר

.OR ו-AND, NOT את הקשרים NOR ו-AND, אמד אפשר לבטא באמצעות הקשרים

הקורס: - 20290 – אלגוריתמיקה – יסודות מדעי המחשב

חומר הלימוד למטלה: פרקים 8-9

מספר השאלות: 6 נקודות

סמסטר: 2014 להגשה: 3.1.2014

קיימות שתי חלופות להגשת מטלות:

- שליחת מטלות באמצעות מערכת המטלות המקוונת באתר הבית של הקורס
 - שליחת מטלות באמצעות הדואר או הגשה ישירה למנחה במפגשי ההנחיה

הסבר מפורט נמצא ב"נוהל הגשת מטלות מנחה" באתר הקורס.

שאלה 1 (15 נקודות)

עבור כל אחד משני הקלטים הבאים לבעית התאמת המילים – מצאו התאמת מילים חוקית (אם היא קיימת), או הוכיחו שאין התאמה כזו:

۸.

	1	2	3
X	baaa	ba	aba
Y	aaa	baab	ab

ב.

	1	2	3
X	ba	abb	bab
Y	bab	bb	abb

שאלה 2 (15 נקודות)

: נגדיר את הבעיה הבאה

הקלט לבעיה: תוכנית Q

 $f(y) = y^2$ השאלה: האם התוכנית Q מחשבת את הפונקציה

הוכיחו שהבעיה היא בלתי כריעה.

על-פי **השערת גולדבד** ניתן להציג כל מספר זוגי (גדול מ-2) כסכום של שני מספרים ראשוניים.

$$4 = 2 + 2$$
, $24 = 19 + 5$, $38 = 31 + 7$, $100 = 59 + 41$:

השאלה אם השערה זו נכונה היא אחת הבעיות הפתוחות הידועות ביותר בתורת המספרים. נניח שעומד לרשותכם אורקל לבעיית העצירה.

הסבירו כיצד אפשר להשתמש באורקל כדי לקבוע אם השערת גולדבך נכונה.

שאלה 4 (20 נקודות)

בנו מכונת טיורינג, אשר מקבלת מחרוזת של אפסים ואחדים, ומוחקת מהמחרוזת את כל האפסים. מחרוזת הפלט תהיה מורכבת רק מהאחדים, ללא רווחים.

למשל, עבור הקלט 1101001 הפלט של המכונה יהיה 1111.

הניחו שהראש הקורא-כותב של המכונה ממוקם בתחילת התהליך מול הסימן י#י שמשמאל לקלט. בסוף התהליך, הראש הקורא-כותב צריך לעמוד מול הסימן י#י שמשמאל לפלט. ציירו את תרשים המעברים המתאים והסבירו את דרך פעולתה של המכונה.

שאלה 5 (30 נקודות)

- א. נתונה מכונת טיורינג בעלת Q מצבים וא"ב $\{0,1\}$. ידוע שבמהלך פעולתה המכונה משתמשת לכל היותר ב- \mathbf{s} משבצות מתוך משבצות הסרט האינסופי. מהו מספר הקונפיגורציות השונות שבהן יכולה המכונה להיות \mathbf{s} (בקונפיגורציה הכוונה לאפיון מלא של מצב המכונה ברגע מסוים ; כלומר, המצב שבו המכונה נמצאת, מיקום הראש הקורא-כותב ותוכן הסרט.)
 - ב. נניח שמייט M יכולה להיות ב-N קונפיגורציות שונות. איך נוכל לדעת אם במהלך ריצתה על איזשהו קלט המכונה נכנסה ללופ אינסופי ?
 - ג. הגדירו בצורה פורמלית (באמצעות מכונות טיורינג) את המחלקות PSPACE ו- EXPTIME .
 - . ביחו כי PSPACE \subset EXPTIME רמז: הסתמכו על הסעיפים הקודמים.

שאלה 6 (שאלת בונוס)

נדון בגרסה של בעיית התאמת המילים שבה האייב הוא בן אות אחת.

נניח שקיימים בסדרה שני אינדקסים i ו-j כך שמתקיים:

$$d_i = |x_i| - |y_i| > 0$$

$$d_i = |y_i| - |x_i| > 0$$

מצאו את סדרת האינדקסים **הקצרה ביותר** שמהווה התאמת מילים חוקית. מהו אורך הסדרה ?

הקורס: 20290 – אלגוריתמיקה – יסודות מדעי המחשב

חומר הלימוד למטלה: פרקים 12-10

מספר השאלות: 6 נקודות

סמסטר: 2014 להגשה: 24.1.2014

קיימות שתי חלופות להגשת מטלות:

שליחת מטלות באמצעות מערכת המטלות המקוונת באתר הבית של הקורס

שליחת מטלות באמצעות הדואר או הגשה ישירה למנחה במפגשי ההנחיה

הסבר מפורט נמצא ב"נוהל הגשת מטלות מנחה" באתר הקורס.

שאלה 1 (15 נקודות)

: מטריצה מסדר $n \times n$ נקראת **ריבוע קסם** אם מתקיימים שני התנאים מטריצה

 $\{1, 2, ..., n^2\}$ המטריצה מכילה את כל המספרים בקבוצה. 1

2. סכום המספרים בכל שורה, בכל עמודה, באלכסון הראשי ובאלכסון המשני הוא זהה.

למשל, המטריצה הבאה היא ריבוע קסם:

8	1	6
3	5	7
4	9	2

. $\{1,\,2,\,...,\,n^2\}$ מטריצה מסדר את כל המספרים המכילה את מסדר ח \times א מטריצה מסדר מטריצה M מעבדים אם תארו אלגוריתם מקבילי, הבודק באמצעות O(n) מעבדים אם המטריצה M

נתחו את זמן הריצה של האלגוריתם. האם הושג שיפור לעומת זמן הריצה של אלגוריתם סדרתי ?

שאלה 2 (15 נקודות)

M-משכורתו של כל עובד במשרד ממשלתי בקובה מורכבת ממשכורת בסיס b (זהה לכולם) ומ-M-תוספות שונות (300 פזו לבעלי תואר אקדמי, 50 פזו לכל שנת ותק, 10 פזו לכל שעת עבודה וכוי). נסמן ב-M- את מספר העובדים במשרד. נמצאים בידינו הנתונים האישיים של העובדים והפירוט של כל התוספות האפשריות למשכורת. עלינו לחשב את המשכורת המגיעה לכל אחד מהעובדים. הסבירו כיצד אפשר לבצע את חישוב המשכורות בצורה יעילה באמצעות רשת סיסטולית.

נתון מערך A המכיל ח מספרים. ידוע שהמקסימום מופיע במערך לפחות n/2 פעמים. כתבו אלגוריתם אקראי מסוג מונטה-קרלו למציאת המקסימום במערך. נדרש שהסיכוי לטעות יהיה קטן מ- 1/1000. הוכיחו שהאלגוריתם שכתבתם עונה על דרישות השאלה.

שאלה 4 (20 נקודות)

.(P_B, Q_B, Priv_B) = (5, 11, 37) המפתח האצפנה RSA המפתח בועז במערכת בועז של בועז את המפתח הציבורי של בועז.

ב. נניח שהמפתח הסודי של בועז הגיע לידי גליה. הסבירו כיצד גליה תוכל לקרוא את ההודעות הנשלחות אל בועז ולזייף את חתימתו.

שאלה 5 (30 נקודות)

בעיית הגרפים הלא-איזומורפיים (graph non-isomorphism) היא הבעיה הבאה:

 $G_2 = (V_2, E_2)$ -ו $G_1 = (V_1, E_1)$ הקלט לבעיה : שני גרפים לא מכוונים

 \cdot איזומורפיים איזומורפיים G_1 השאלה: האם

. אינם איזומורפיים אינם G_2 ו- G_3 אינם איזומורפיים איזומורפיים

: נניח שכל אחד משני הגרפים מכיל n קדקודים מכיל ונתבונן בפרוטוקול ההוכחה הבא

- $\{1, 2, ..., n\}$ בועז מגריל תמורה π של המספרים (1)
 - $; \{1, 2\}$ מתוך מספר i מתוך (2)
- .(יימעורבבים"). עולח את הגרף שלו יימעורבבים"). $\pi(G_i)$ את את הארף שלו שולח לאיה את (3)
 - G_{1} או ל- G_{1} איזומורפי (4) איה אומרת לבועז אם $\pi(G_{i})$ איז
 - אז בועז ש- (כלומר, היא אמרה לבועז ש- $\pi(G_i)$ איזומורפי לגרף שהוא בחר), אז בועז אם איה צדקה (כלומר, היא אמרה לבועז ש- מחליט שהגרפים איזומורפיים.
- א. בהנחה שהגרפים G_1 ו- G_2 אינם איזומורפיים הסבירו מדוע מובטח לנו שאיה תצליח לשכנע בכך את בועז. כמה איטרציות של הפרוטוקול יידרשו כדי שבועז ישתכנע שהגרפים אינם איזומורפיים בהסתברות גבוהה מ- 99% י הוכיחו את תשובתכם.
 - ב. בהנחה שהגרפים איזומורפיים הסבירו מדוע איה לא תוכל ״לרמות״ את בועז ולשכנע אותו שהגרפים אינם איזומורפיים.

שאלה 6 (שאלת בונוס)

:Artificial Intelligence (AI) חוו דעתכם על ההגדרה הבאה למושג

"AI is the attempt to make computers do what people think computers cannot do."