כל סטודנט יסמן את כל רשימת העדיפויות שלו.	.1	שיבוצים האלגוריתם דיקטטורה
	.2	סדרתית
הוא בוחר את השיבוץ הטוב ביותר עבורו מהחדרים שנשארו.		אמיתי, יעיל פראט <u>ו</u>
	.1	שידוכים אלגוריתם "קבלה על תנאי"
שעדיין לא דחו אותו, ונותן לה הצעה.		י <u>אמיתי עבור שמציע, שידוך יציב</u>
כל מחלקה משאירה אצלה את הסטודנט שהיא הכי רוצה, מבין	.2	
הסטודנטים שנמצאים בה, ודוחה את כל השאר. הסטודנט		
שנשאר במחלקה התקבל על-תנאי שלא יבוא סטודנט טוב יותר.		
חוזרים על שלבים 1 ו-2 עד שכולם משודכים.	.3	
מוצאים מעגל מכוון בגרף (למשל ע"י אלגוריתם DFS)	.1	אלגוריתם מעגלי המסחר (הצמתים
מבצעים את ההחלפה במעגל: כל אדם מקבל את הבית שהוא	.2	הם האנשים והבתים; יש קשת מכל
מצביע עליו.		אדם אל הבית שהוא הכי רוצה, ומכל
מוחקים מהגרף את הצמתים של האנשים והבתים שהשתתפו	.3	בית אל האדם שהוא שייך אליו)
בהחלפה.		<u>אמיתי, שיבוץ יציב, מקיים את תכונת</u>
לכל איש שנשאר בגרף, מעדכנים את הקשת שלו כך שתצביע	.4	<u>ההשתתפות-מרצון, יעיל פארטו (אם אין</u>
לבית שהוא הכי רוצה מאלה שנשארו.		<u>אדישות)</u>
חוזרים על סעיפים 1-4 עד שהגרף ריק.	.5	
צבע את כל הקשתות באדום (צבע אדום מסמל שהקשת לא	.1	החלפת כליות בזוגות, אלגוריתם
בשידוך; ירוק יסמל שהקשת בשידוך).		הפרחים
מצא מסלול שיפור מסלול המתחיל ומסתיים בצומת שאינו	.2	
בשידוך (סמוך רק לקשתות אדומות), והקשתות שבו מתחלפות		
בצבען: אדוםירוקאדוםירוקאדום.		
	.3	
ירוקה לאדומה (שימו לב שמספר הקשתות הירוקות גדל ב 1-		
ומספר הצמתים בשידוך גדל ב 2).		
בצע את שלבים 2, 3 כל עוד יש מסלול שיפור.	.4	
קבע סדר-עדיפות כלשהו על הצמתים (למשל לפי זמן המתנה	.1	מנגנון שידוך גדול ביותר עם עדיפויות
בתור להשתלה, דחיפות רפואית, גיל, וכד׳) מצא את כל השידוכים הגדולים ביותר בגרף (אפשר לעשות	.2	<u>אמיתי</u>
מצא אונ כל חשירוכים והגדולים ביותר בגדף (אפשר לעשות זאת ע"י שיפור של אלגוריתם אדמונדס)	.∠	
· ·	.3	
מפר רוכ ב רוגריז ב ביותו אורידים דון עם הוסוו העדיפויות הגדול ביותר בסדר מילוני.	.0	
	.1	מכרז ויקרי (Vickrey Auction)
המעטפות נפתחות ומסודרות בסדר יורד;	.2	מקיים את תכונת ההשתתפות-מרצון,
· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	.3	אמיתי, יעיל פארט <i>ו</i>
הזוכה משלם את ההכרזה השניה.	.4	
המפרסם שההכרזה שלו היא ה-j בגובהה, זוכה במקום j,	•	מכרז מחיר שני מוכלל (GSP)
משלם את ההכרזה של המפרסם ה1+1.		` <i>אינו אמיתי</i>
כשיש רק מקום אחד – זה בדיוק מכרז ויקרי.	•	
בחר את התוצאה עם סכוםהערכים הגבוה ביותר.	•	(VCG) מנגנון ויקרי – קלארק – גרובס
עבור כל שחקן:	•	
יי חשב את סכום הערכים של שאר השחקנים.		
חשב את סכום הערכים של שאר השחקנים אילו השחקן -		
יי הנוכחי לא היה משתתף.		
גבה מהשחקן את ההפרש בין שני הסכומים.		
גוריתם חמדני א:	אלו	מנגנון למילוי תרמיל בשיטת מיירסון
■ סדר את החפצים בסדר יורד של הערך.		
בחר חפצים לפי הסדר עד שהתרמיל מתמלא.		
גוריתם חמדני ב:	אלו	
. סדר את החפצים בסדר יורד של ערך/משקל		
בחר חפצים לפי הסדר עד שהתרמיל מתמלא.		
גוריתם א+ב: הפעל את שני האלגוריתמים החמדניים. בחר את	אלו	
וצאה עם הסכום הגבוה.	הת	
.k מצא את מספר העסקאות היעילות	.1	מנגנון מקאפי (Mcaffe)

הפחת 1.	.2	אמיתי, עודף תקציבי, רווח "מירב <u>י</u>
חשב מחיר סף לקונים ומחיר סף אחר למוכרים.	.3	<u>אמיוני, עוויף ומןציבי, רוווד מידבי</u> <u>פחות 1"</u>
עמי מסמן 1/n בעיניו.	.1	<u>אלגוריתם</u> המפחית האחרון
עני נוסנון וויך בעני. אם תמי חושבת שזה יותר מדי היא מפחיתה ל-1/n . וכן רמי	.2	חלוקה פרופורציונלית חלוקה פרופורציונלית
אם וננו וווסבונ סווו וונו נוו דוא מכוזינודי ווקד : וקדנו		שאילתות (n²) שאילתות
יכו. האחרון שהפחית מקבל את החלק שסימן.	.3	
ממשיכים ברקורסיה.	.4	
מחזיקים סכין מעל העוגה ומזיזים אותו מימין לשמאל.	.1	אלגוריתם דובינס-ספנייר המפחית
מי שחושב שהחלק מימין צועק "עצור n/1 "!לסכין שווה ומקבל	.2	האחרון – גרסה רציפה
מ פוווסב פרווררון בינון בינון עבוו די,וו ירסכן פווור וניוןבו את מה שמימין לסכין.		
אונ מוד סבו נון דסכן. ואר ממשיכים רקורסיבית.	הש	
כל שחקן מחלק לשני חלקים בשווי 1/2 בעיניו.	.1	אלגוריתם אבן-פז <u>חלוקה</u>
חותכים את העוגה בחציון של הקוים.	.2	פרופורציונלית מהירה
שולחים כל שחקן לחצי שמכיל את הקו שלו.	.3	שאילתות O(n*logn)
מחלקים כל חצי ברקורסיה.	.4	, ,
ליזוגי:		
ייייי כל שחקן מחלק לשני חלקים ביחס של: (n-1)/2 (n+1)/2	•	
פר פורון מורדן לפנ ודרון ם ברוס פרי ביונד ודי און מורדן לפני ודיון ביונד ובצד שני ורים את העוגה כך שבצד אחד יהיו	•	
יוונכם אונדועאורכן פבבו אווי אין ביובבו פני (n+1)/2 קוים.	•	
בי,רייו) יו בי שולחים כל שחקן לתצי שמכיל את הקו שלו.	•	
כ חותך 3 חתיכות שוות בעיניו.	.1	אלגוריתם Selfridge Conway חלוקה
אם א, י מעדיפים חתיכות שונות – סיימנו. אחרת	.2	ללא קנאה ל 3- שותפים
י מקצץ את החתיכה הטובה ביותר ומשווה לשניה בעיניו.	.3	
א, י, כ בוחרים חתיכה. י חייב לבחור את זו שקיצץ, אם לא	.4	
נבחרה קודם.		
קיבלנו חלוקה עם שארית.	.5	
א או י בחרו את החתיכה המקוצצת; במקרה זה א.	.6	
י (שלא בחר את החתיכה המקוצצת) מחלק את השארית לשלוש	.7	
חתיכות שוות בעיניו.		
כ, י בוחרים חתיכה.	א, י	
עושים צעד אחד של "המפחית האחרון". שחקן אחד (נניח כ)	.1	אלגוריתם הסכין המסתובבת
זוכה בחתיכה.		רוברטסון ווב חלוקה קשירה <u>ללא</u>
הזוכה (כ) מסובב סכין ארוכה מעל השארית, כך ששני החלקים	.2	<u>קנאה</u> ל3
תמיד שוים בעיניו.	_	
א אומר "עצור" ברגע ששני החלקים שוים בעיניו.	.3	
מחלקים את סימפלקס החלוקות לסימפלקסונים.	.1	אלגוריתם סימונס
נותנים כל צומת לשחקן, כך שבכל סימפלקסון, כולם מיוצגים.	.2	
כל שחקן כותב, בכל צומת שלו, את מספר החתיכה הכי טובה	.3	
בעיניו.	_	
חפשים סימפלקס n מלא= עם n מספרים שונים= חלוקה כמעט-	.3	
ללא-קנא.	4	
מצא את ה-x המינימלי כך שהערך של ב משמאלו שווה לערך	.1	חלוקה הוגנת ואמיתית, אלגוריתם לשני שחקנים עם העדפות בינאריות
$V_b([0,x])=V_a([x,1])$ של x מימינו: $V_b([0,x])=V_a([x,1])$	E	ז שני שווקנים עם העו פוונ בינאו יוונ הוגן, אמיתי, יעיל פארטו
תן לשחקן ב את הקטעים שהוא רוצה משמאל ל-x, את	.5	וווגן, אנויוני, יע ז פאו טו
הקטעים ששחקן א לא רוצה מימין לx.	1	"
כל חפץ נמסר למי שהכי רוצה אותו. אם סבום בגדודות איינה במומנו	.1 .2	אלגוריתם "המנצח המתוקן" יייול פערניי, ללא דנער, לא אמותי
אם סכום הנקודות שווה – סיימנו. אחרת – מסדרים את החפצים בסדר עולה של היחס	.2 .8	<u>יעיל פארטו, ללא קנאה, לא אמיתי</u>
אוורונ – מסדרים אונ הוופצים בסדר עולה של היווס מנצח\מפסיד, ומעבירים חפצים עד שהסכום משתווה.	.0	
	.1	אלגוריתם מעגלי הקנאה
עוברים על החופצים בסדר שרירותי. לכל חפץ. a. נותנים את החפץ לשחקן שלא מקנאים בו.	. 1	אי גוו יונם נועגי י והונאוו זמן ריצה (m*n³), m-חפצים n-
a. נווננים את הוופץ לשחקן שלא מקנאים בו. b. אם אין כזה – סימן שיש מעגלקנאה. מחליפים סלים		ומן דיצוז (זו זוו)ט, ווו-וופצים וו- שחקנים
ט. אם אין כווז – טימן שיש מעגלקנאוז. מווליפים טלים במעגל בניגוד לכיוון חצי הקנאה.		שווונים עלול להחזיר תוצאה שאינה
·	.4	יעילהפארטו
	.4	וס ווכוווע