שאלה 1:

(א

מנגנון RTTI שזה קיצור ל Run-time type information הוא הוספת מפתח לכל ערך בזיכרון שיציין את הטיפוס של הערך, המפתח יכול להיות רפרנס ל "type descriptor" או יכול להכיל את כל המידע על טיפוס, בדרך כלל אחיד לכל הערכים בזיכרון מאותו טיפוס והמפתח הזה יפוענח בזמן ריצת התוכנית בשפות דינמיות וידוע לקומפיילר בשפות סטטיות.

ב)

כשמשתמשים במנגנון RTTI אנחנו נשלם על זה מחיר במקום (לכל טיפוס חייב להיות RTTI) ומשלמים על זה זמן.

בשפת C קיים עקרון "no hidden cost" שהוא שהמתכנת לא משלם על דברים שאינם חשופים לו, RTTI הוא נמצא בשפה ולא חשוף למתכנת ואין לו שליטה עליו אבל הוא משלם עליו, וזה סותר את העיקרון הנזכר למעלה.

(ג

ב garbage collection אנחנו לא רק צריכים למצוא את הערכים שהקצינו אלא יתר על זאת אנחנו חייבים garbage collection הטיפוסים של הערכים הקשורים אליהם, בזיכרון יש לנו בתים וביטים אבל אנחנו לא יודעים מה הם מייצגים מנגנון RTTI יעזור לנו להתגבר על דבר זה ואז אנחנו נדע מה הערכים המקושרים לערכים שהקצינו.

(Τ

למשל ב deep cloning, לכל ערך אנחנו ניגש לכל ערך ישיג ממנו, בלי ה RTTI אנחנו לא נדע את הטיפוס של ערכים אלה ואז לא נדע איך לגשת להם מתוך הבלוק המכיל בתים.

שאלה 2:

(א

similarity	difference
הגודל של המערך לא משתנה אחרי האתחול	גודל המערך הסטטי ידוע בזמן קומפילציה לעומת
	המערך הדינמי שיוחלט על גודלו בזמן ריצה
	data segment המערך הסטטי מוקצה על ה
	heap segment המערך הדינמי מוקצה על ה

ב)

similarity	difference
	הם יוחלטו stack based array הם יוחלטו
	הם associative array בזמן יצור המערך אבל ב
	יכולים להיות כל דבר ואז הסט שלהם לא חסום
	הוא לא ישתנה stack based array הגודל של
	associative array במהלך ריצת התוכנית אבל
	הגודל שלה יגדל ויקטן לפי מספר האיברים בה
	(כי היא בדרך כלל ממושתת כטבלת ערבול.

כיוון ש associative array דורשת מבנה נתונים מתוחכם ולא פשוט היא לא יעילה כמו stack
based array

(ג

Mark-compact Algorithm אלגוריתם

- 1. נסמן את העצמים שאנחנו יכולים להגיע אליהם.
- 2. נקצה מחדש את כל העצמים לתחילת ה heap.
- 3. נעדכן את המצביעים לעצמים שהקצינו מחדש.

mark and sweep עם Mark-compact Algorithm נראה את היתרונות והחסרונות ל

pros	cons
לעומת GC אוא $O(live\ objects)$ לעומת	איטי יותר, בדרך כלל נצטרך כמה Throughput
mark and sweep ב $O(heap\ size)$	פעמים לעבור על הערימה
הפרגמנטציה קטנה	
מימוש קל	

ראה את היתרונות והחסרונות ל stop and copy ביחס לניהול זיכרון ידני

pros	cons
חיים קלים למתכנת כי הוא לא ישחרר זיכרון	
בעצמו	
או memory leaks או heap corruption אלא יהיה	מאבדים יעילות של התוכנית בזמן ריצת GC
dangling reference	הדבר הזה שיכולים לחסוך בו ע"י תכנות יותר
	טוב

שאלה 3 <mark>)</mark>

(א

שגיאות מסוג type error (מתרחשות בשפות שהן dynamic typed, כלומר שאין בהם type checking) הם שגיאות שבהם בוצעה פעולה על ערך כלשהו שאינה בהם type checking) המשל עבור שפות :

"mohammed" + 5

שגיאות מסוג pseudo type error (מתרחשות גם בשפות dynamic typed וגם באיאות מסוג static typed) ובם באיאות שבהם הפעולה המבוצעת על הערך אינה תואמת את הערך (למשל חלוקה ב0 או חריגה מגבולות מערך וכו').

כאמור ההבדל בין type error לpseudo type error הוא שtype error כאמור ההבדל בין type error לערך מהטיפוס הנתון, pseudo type error תזרק רק עבור חלק מהערכים מהטיפוס הנתון.

שיטות השערוך שלמדנו)

- באשר כל הפרמטרים של הפונקציה משוערכים טרם תחילת Eager כאשר כל הפרמטרים של הפונקציה מופעלת ע"י ה Caller) ריצתה (הסדר תלוי בשפה, אבל הפונקציה מופעלת ע"י
- אבהן AND או OR בשערוך של הביטויים לוגים שמכילים short circuit הארגומנט השני יחושב רק אם הראשון לא מספיק לקביעת ערך הביטוי הכולל .
- . הארגומנט לפנוקציה ישוערך בכל פעם שיעשה בהם שימוש Normal -
- ארגומנט לפונקציה ישוערך בפעם הראשונה שבה ישעה בו שימוש Lazy בפונקציה ורק בפעם הראשונה.

דוגמה:

```
unsigned int myFun(unsigned int x){
    unsigned int m = x;

While(x != 0){x--;}

Return m;
}
```

(ג

שפה אורתוגונלית היא שפה שניתן להפעיל כל בנאי על כל טיפוס .

. נוכל להסיק שבנאי אורתוגונלי הוא בנאי שיכול לפעול על כל טיפוס