

Σκοπός της εργαστηριακής άσκησης ήταν να εκμεταλευτούμε ευάλωτες ρουτίνες οι οποίες επέτρεπαν στον χρήστη να υπερχειλίσει την στοίβα με σκοπό να εισάγει δικό του κώδικα προς εκτέλεση. Στην περίπτωση μας είχαμε την `vulnerable.c`. Η ιδέα είναι να γεμίσουμε τον `buffer` έτσι ώστε να υπερχειλίσει η στοίβα και να πάει να πανωγράψει σε ότι ακολουθεί και συγκεκριμένα να αλλάξει την διεύθυνση επιστροφής της καλούμενης στο σημείο όπου θα ξεκινάει το `shellcode` μας. Το σημείο στη μνήμη που θα επιστραφεί δεν είναι δεδομένο οπότε πρέπει να εισάγουμε `Nop Sleds` δηλαδή εντολές του επεξεργαστή οι οποίες δεν κάνουν τίποτα και περνουν την εκτέλεση στην επόμενη εντολή. Ο `buffer` είναι πίνακας 100 χαρακτήρων. Στην `command` του αρχείου `exploit_vulnerable.c` περνάμε το εκτελέσιμο της `vulnerable`. Το μέγεθος του εκτελέσιμου είναι 14 byte (έπειτα από χρήση της `strlen`). Τα περιεχόμενα της `command` θα είναι της μορφής `./vulnerable + Nops + shellcode` (100 byte ίσο με το μέγεθος του `buffer`) + 100 byte (25 RET των 4 byte ) για την συμπλήρωση του `command` (όπου `command[200]`). Συνεπώς, έχουμε 14 byte για `./vulnerable`, 25 byte `shellcode` (25 hex σύμβολα του ενός byte) και ο `buffer` συμπληρώνεται με 61 Nops. Το υπόλοιπο μισό της `command` περιλαμβάνει 25 RET στην διεύθυνση επιστροφής της καλούμενης όπου έχουμε εισάγει τον κώδικά μας.