Estrutura de Dados II - 2018/2

Trabalho Prático T3

7 de novembro de 2018

1 Password Cracking

O objetivo desse trabalho é escrever um programa que usa uma tabela de símbolos para quebrar um esquema amplamente utilizado de codificação de senhas.

Quando o gerenciador de *login* de um sistema recebe uma senha, ele precisa verificar se a senha corresponde ao nome do usuário. O sistema faz essa verificação olhando nas suas tabelas internas. O método mais ingênuo de uso das tabelas é armazenar as senhas em uma *tabela de símbolos* aonde os nomes de usuários são as chaves e os valores correspondentes são as senhas de cada usuário. Esse método não é seguro porque é vulnerável a um invasor obter um acesso não autorizado à tabela do sistema, expondo as senhas de *todos* os usuários. Para evitar tal situação, a maioria dos sistemas usa um método mais seguro, aonde a tabela de símbolos armazena uma *senha criptografada* para cada usuário. Quando um usuário digita a senha, ela é criptografada e comparada com o valor armazenado. Se a comparação tem sucesso, o usuário é autorizado no sistema.

Para ser efetivo, este esquema exige um método de criptografia com duas propriedades: criptografar uma senha deve ser fácil (uma vez que isso deve ser feito a cada *login* de usuário) e recuperar a senha original a partir da versão criptografada deve ser difícil.

Subset-sum encryption. Um método simples para gerenciar senhas funciona da seguinte forma: o tamanho de todas as senhas é fixado em um número específico de bits, por exemplo N. O sistema mantém uma tabela T de N inteiros, aonde cada inteiro tem exatamente N bits de comprimento. Para criptografar uma senha, o sistema usa a senha para selecionar um subconjunto dos números em T, e a seguir soma os elementos desse subconjunto. A soma $m\'odulo\ 2^N$ é a senha criptografada.

O exemplo pequeno a seguir para chaves de 5-bits ilustra o processo. Suponha que a tabela T possui os seguintes números de 5 bits:

i	T[i]	pwd
0	10110	0
1	01101	0
2	00101	1
3	10001	0
4	01011	1

Para a tabela acima, a senha 00101 é criptografada como 10000 já que a senha diz para utilizar a soma das linhas dois e quatro da tabela, e 00101 + 01011 = 10000. É claro que, na prática, a tabela deve ser muito maior, conforme a discussão abaixo.

Agora, suponha que você consegue obter a tabela T do sistema (por exemplo, inspecionando o código fonte do SO) e você também consegue capturar os nomes de usuários e as senhas criptografadas correspondentes. Isso não é suficiente para invadir uma conta de um usuário: para "crackear" a senha, você precisa saber o subconjunto de T cuja soma é a senha criptografada. A segurança do sistema depende da dificuldade desse problema (conhecido como o problema da soma de subconjunto — subset sum problem, um problema sabidamente difícil de se resolver computacionalmente). Obviamente, o tamanho da senha deve ser suficientemente longo para te impedir de testar todas as possibilidades, mas também deve ser curto o suficiente para permitir que o usuário lembre a sua

senha. Neste trabalho, você verá que as senhas precisam ser razoavelmente longas. Com N bits nós temos 2^N subconjuntos diferentes, e assim pode parecer que 40 ou 50 bits devem ser suficientes, mas não é o caso.

Detalhes. Ao invés de usar números diretamente, é comum usarmos alguma tradução conveniente do que os usuários digitam para números. Para esse trabalho, nós vamos usar um *alfabeto* de 32 caracteres (letras minúsculas mais os seis primeiros dígitos) para as senhas, e vamos codificar as senhas em *arrays* de inteiros de 5-bits (chars). Vamos seguir a seguinte codificação: 0 representa 'a', 1 representa 'b' e assim por diante. Portanto, o número de bits $N \in S \times C$, aonde $C \in S$ número de caracteres (tamanho) da senha.

Para começar, você pode utilizar o código em encrypt.c (fornecido no arquivo ED2_Trab3_src.zip no AVA), que é o código que o administrador do sistema utiliza para criptografar a senha do usuário. O código lê a tabela T e a seguir utiliza os bits da senha para selecionar as posições da tabela para somar, imprimindo a versão criptografada no final. No arquivo ED2_Trab3_in.zip são fornecidas tabelas de codificação para diferentes tamanhos de senha. As tabelas com nome easy*.txt são altamente estruturadas e são úteis para depuração do código. Já as tabelas com nome rand*.txt foram geradas aleatoriamente.

Por exemplo, com a constante C definida como 8 no arquivo key.h, você deve obter o seguinte resultado para a senha password. O programa imprime a sequência da criptografia, para que você possa entender o processo:

```
$ gcc -Wall key.c encrypt.c -o encrypt
$ ./encrypt password < in/rand8.txt</pre>
  password 15 0 18 18 22 14 17 3
                            0111100000100101001010110011101000100011
2 qdrvjxwz 16 3 17 21 9 23 22 25 100000001110001101010101011111011011001
3 joobqxtz 9 14 14 1 16 23 19 25 0100101110011100000110000101111001111001
10 tcixtvem 19 2 8 23 19 21 4 12
                             1001100010010001011110011101010010001100
13 lqtsdtca 11 16 19 18 3 19 2 0
15 zlptzlfp 25 11 15 19 25 11 5 15
                             18 gmjuvyqw 6 12 9 20 21 24 16 22 20 uoqrdhwp 20 14 16 17 3 7 22 15 22 ltdkzndz 11 19 3 10 25 13 3 25
                             0011001100010011010010101110001000010110
                             0101110011000110101011001011010001111001\\
1 20 9 8 11 16 13 14
26 bujilqno
                             0000110100010010100001011100000110101110
27 qqaicljl 16 6 0 8 2 11 9 11
                             100000011000000010000001001011010010111
28 yyefwcld 24 24 4 5 22 2 11 3
                             1100011000001000010110110000100101100011
         6 13 21 14 22 24 9 10
30 gnvowyjk
                             0 24 13 25 14 1 23 7
                             0000011000011011100101110000011011100111
34 aynzobxh
38 lxwewfhh 11 23 22 4 22 5 7 7
                             0101110111101100010010110001010011100111
39 aenipbjd 0 4 13 8 15 1 9 3 000000100011010100001111000010100100011
  vbskbezp 21 1 18 10 1 4 25 15 1010100001100100100100100100100111111
```

É possível verificar com uma calculadora que as somas de cada coluna (módulo R=32, o tamanho do alfabeto) correspondem às letras da senha não criptografada. A tabela <code>easy8.txt</code> torna essa verificação mais simples.

```
$ ./encrypt password < in/easy8.txt</pre>
 password 15 0 18 18 22 14 17 3
                  0111100000100101001010110011101000100011
      0 0
        0
          0
           0
                  1 aaaaaaac
      0
       0
         0
          0
           0
             0
              0
                  2 aaaaaaae
3 aaaaaaai
      0 0
         0
          0
           0
             0
              0
                  0 0
4 aaaaaaaz
         0
          0
           0
             0
              0 25
                  0000000000000000000000000000000000011001
     0 0 0
10 aaaaabaa
          0
           0
             1
              0
                  0 0 0
13 aaaaaiaa
          0
           0
             8
              0
                  15 aaaabaaa 0 0 0
          0
                  1
18 aaaaiaaa 0 0 0
                  0
           8
20 aaabaaaa 0 0 0
          1
                  22 aaaeaaaa 0 0 0
                  23 aaaiaaaa 0 0 0
                  26 aacaaaaa 0 0 2 0
           0 0 0
                  27 aaeaaaaa 0 0 4 0 0 0 0
                  28 aaiaaaaa 0 0 8 0 0 0 0
                  30 abaaaaaa 0 1 0 0 0 0
                  34 azaaaaaa 0 25 0
          Ω
           0 0 0 0
                  38 iaaaaaaa 8 0 0
                  0
           0
             0 0 0
39 zaaaaaaa 25 0
         0
          0
           0
             0 0
                  0000111010011100110101001010010000100111
 b0onjjbh
     1 26 14 13 9 9 1 7
```

Certifique-se de que você entendeu completamente o funcionamento de encrypt.c antes de continuar. Note que o código utiliza key.h e key.c para realizar a soma módulo R=32 sobre inteiros de C dígitos.

2 Solução força bruta

A sua primeira tarefa é escrever um programa força~bruta que faz o inverso de encrypt.c. Dada uma senha criptografada e a tabela, o seu programa deve descobrir a senha: os C caracteres que, quanto convertidos para um número binário com N-bits, especificam o subconjunto cuja soma é a senha criptografada fornecida. Você deve ser capaz de quebrar facilmente senhas com 5 caracteres, uma vez que há apenas 32^5 (cerca de 33 milhões) de possíveis subconjuntos distintos.

Com a constante C definida como 5, você deve obter o seguinte resultado para a senha passw:

```
$ ./encrypt passw < in/rand5.txt
   passw 15 0 18 18 22 0111100000100101010110
   exvx5 4 23 21 23 31 0010010111101011111111

$ gcc -Wall key.c brute.c -o brute
$ ./brute exvx5 < in/rand5.txt
i0ocs
passw</pre>
```

Note que é possível que exista mais de uma solução. Nesse caso o seu programa deve exibir todas as que existirem. Note também que esse método força bruta não vai funcionar para senhas mais longas. Por exemplo, para senhas com 10 caracteres, há 32^{10} (mais de 1000 trilhões) de subconjuntos distintos possíveis.

3 Solução por tabela de símbolos

A sua próxima tarefa é desenvolver um programa de quebra de criptografia mais eficiente que é funcionalmente equivalente ao método força-bruta, mas rápido o suficiente para quebrar senhas de 10 caracteres em um tempo razoável (por exemplo, em menos de uma hora). Para fazer isso, utilize uma tabela de símbolos. A ideia básica é

tomar um subconjunto S de T, computar todas as possíveis somas de subconjuntos que podem ser feitas com S, colocar esses valores em uma tabela de símbolos, e a seguir usar a tabela de símbolos para verificar todas essas possibilidades rapidamente.

Quando consideramos o esquema esboçado acima, várias questões surgem imediatamente: Qual o tamanho máximo de S? Exatamente como o lookup na tabela de símbolos vai funcionar? Qual implementação da tabela de símbolos é mais apropriada? Qual o melhor algoritmo para utilizar a tabela? Responder a todas essas perguntas é o ponto chave do desenvolvimento/avaliação deste trabalho.

O objetivo maior deste trabalho é verificar o seu entendimento/maturidade sobre como projetar e utilizar adequadamente uma estrutura de dados. Por isso, não serão fornecidos gabaritos de saída nem tempos esperados de execução. Cada trabalho será corrigido isoladamente, sem comparação com a solução do professor ou de outros grupos.

Você deve testar o seu programa para 4 caracteres e ir aumentando o número até 10. O seu objetivo, é claro, é conseguir quebrar qualquer senha criptografada com encrypt.c, como por exemplo:

```
$ gcc -Wall key.c decrypt.c -o decrypt
$ ./decrypt vbskbezp < rand8.txt
koaofbmx
password
xvbyofnz
1plngsgg</pre>
```

Esse método também para de funcionar a medida que o tamanho da senha cresce, mas é suficientemente eficiente para quebrar senhas de sistemas com uma segurança frágil.

4 Entrega do trabalho

Envie pelo AVA um arquivo compactado contendo a sua implementação para os dois programas descritos acima. Envie também um relatório (veja o modelo que deve ser preenchido no AVA) que descreve o método que você usou. Quando for possível, use o seu programa para quebrar as seguintes senhas que foram criptografadas com encrypt.c, usando rand8.txt, rand10.txt e rand12.txt, respectivamente.

xwtyjjin	h554tkdzti	uz1nuyric5u3
rpb4dnye	oykcetketn	xnsriqenxw5p
kdidqv4i	bkzlquxfnt	414dxa3sqwjx
m5wrkdge	wixxliygk1	wuupk1ol3lbq

Algumas considerações finais:

- Ao longo do desenvolvimento do trabalho, certifique-se que o seu código não está vazando memória testando-o com o valgrind. Não espere terminar o código para usar o valgrind, incorpore-o no seu ciclo de desenvolvimento. Ele é uma ferramenta excelente para se detectar erros sutis de acesso à memória que são muito comuns em C. Idealmente o seu programa deve sempre executar sem nenhum erro no valgrind.
- Você é livre para tirar quaisquer dúvidas que tiver com o professor, mas em *hipótese alguma* será informado qual tipo de algoritmo e/ou implementação da tabela de símbolos utilizar, uma vez que esse é o ponto fundamental da avaliação deste trabalho.

5 Regras para desenvolvimento e entrega do trabalho

• Data da Entrega: O trabalho deve ser entregue até às 23:55 h do dia 07/12/2018 (sexta-feira). Não serão aceitos trabalhos após essa data.

- Prazo para tirar dúvidas: Para evitar atropelos de última hora, você deverá tirar todas as suas dúvidas sobre o trabalho até o dia 05/12/2018. A resposta para dúvidas que surgirem após essa data fica a critério do professor.
- Grupo: O trabalho deve ser feito em dupla.
- Linguagem de Programação e Ferramentas: Você deve desenvolver o trabalho na linguagem C, sem usar ferramentas proprietárias (e.g., Visual Studio). O seu trabalho será corrigido no Linux.
- Como entregar: Pela atividade criada no AVA. Envie um arquivo compactado com todo o seu trabalho. A sua submissão deve incluir todos os arquivos de código e um Makefile. Além disso, inclua um arquivo de relatório (descrito adiante). Somente uma pessoa da dupla deve enviar o trabalho no AVA. Coloque o nome completo dos dois integrantes da dupla no nome do arquivo do trabalho.
- Recomendações: Modularize o seu código adequadamente. Crie códigos claros e organizados. Utilize
 um estilo de programação consistente. Comente o seu código extensivamente. Não deixe para começar o
 trabalho na última hora.

6 Relatório de resultados

Após terminar de implementar e testar o seu programa, você deve avaliar os resultados obtidos para os casos de teste e preencher um relatório que também deve ser entregue junto com o código do trabalho. Veja o arquivo ED2_Trab3_info.txt disponibilizado no AVA com as informações que devem ser preenchidas. O relatório deve ser entregue em formato.txt.

7 Avaliação

- Trabalhos com erros de compilação receberão nota zero.
- Trabalhos que gerem segmentation fault serão severamente penalizados na nota.
- Trabalhos com memory leak (vazamento de memória) sofrerão desconto na nota.
- Caso seja detectado plágio (entre alunos ou da internet), todos os envolvidos receberão nota zero.
- A critério do professor, poderão ser realizadas entrevistas com os alunos, sobre o conteúdo do trabalho entregue. Caso algum aluno seja convocado para uma entrevista, a nota do trabalho será dependente do desempenho na entrevista. (Vide item sobre plágio, acima.)
- O trabalho vale 2.0 pontos na média parcial do semestre, distribuídos da seguinte forma:
 - A solução força bruta correta vale 0.5 ponto.
 - O relatório devidamente preenchido com as respostas e textos explicativos solicitados vale 0.5 ponto.
 Obs.: Note que um bom relatório não necessariamente depende de uma implementação completa.
 Por exemplo, se você descrever adequadamente o seu projeto do algoritmo, mesmo sem conseguir implementá-lo totalmente, a pontuação desse item vale.
 - A implementação do programa de quebra de senha por tabela de símbolos vale 1.0 ponto. Neste item será considerado, além da correção do programa, o projeto/desenvolvimento/uso adequado da estrutura da tabela.