Stromchiffren (2)

Krypto II

VL 16

26.11.2018

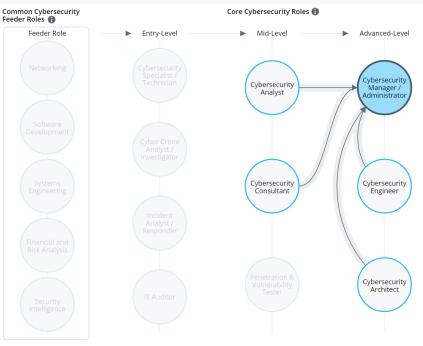
Business Exkurs -Nützliche Infos



Cybersecurity Career Pathway

There are many opportunities for workers to start and advance their careers within cybersecurity. This interactive career pathway shows key jobs within cybersecurity, common transition opportunities between them, and detailed information about the salaries, credentials, and skillsets associated with each role.





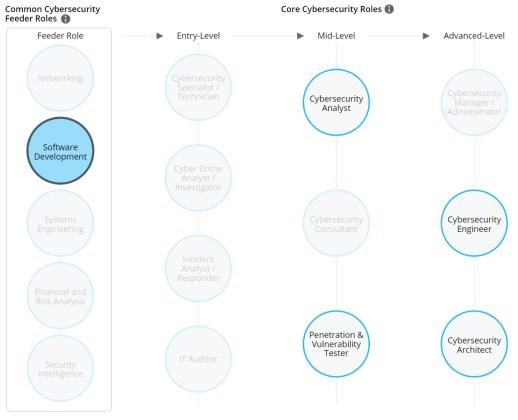
Cybersecurity Manager / Administrator



Cybersecurity Career Pathway

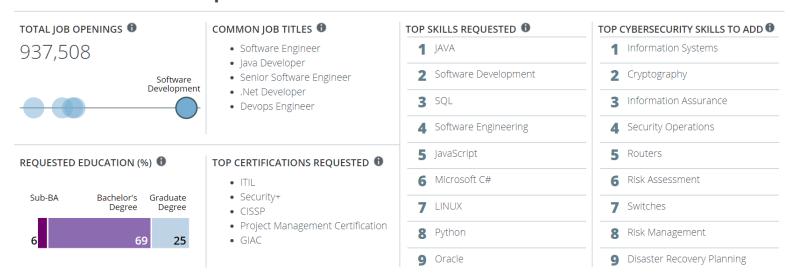
There are many opportunities for workers to start and advance their careers within cybersecurity. This interactive career pathway shows key jobs within cybersecurity, common transition opportunities between them, and detailed information about the salaries, credentials, and skillsets associated with each role.

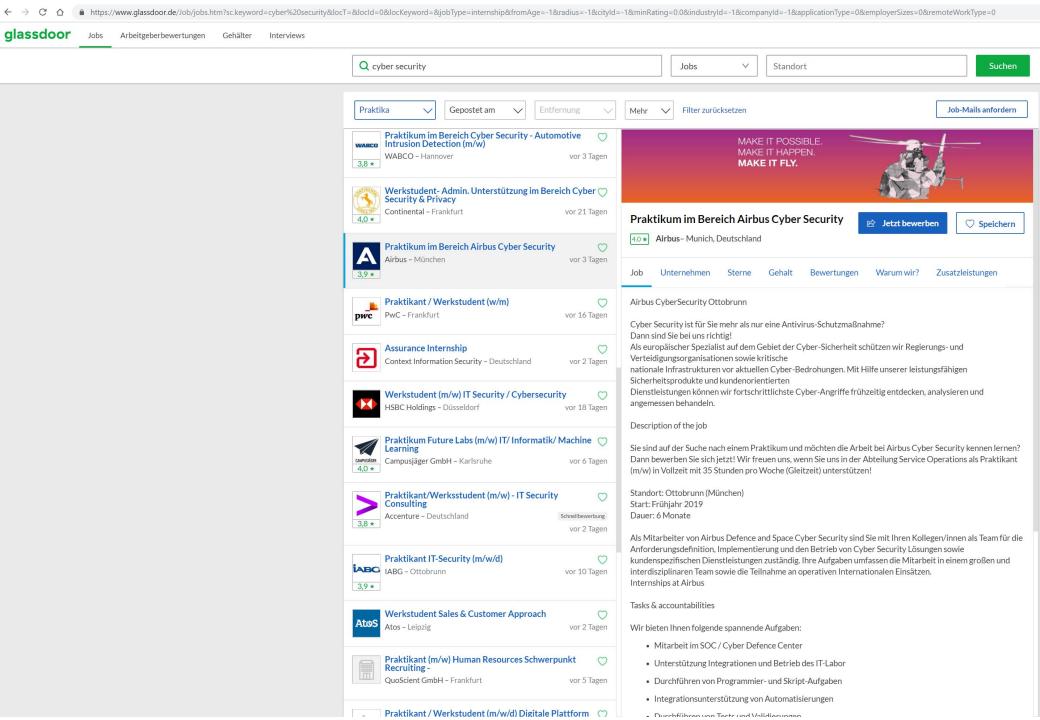


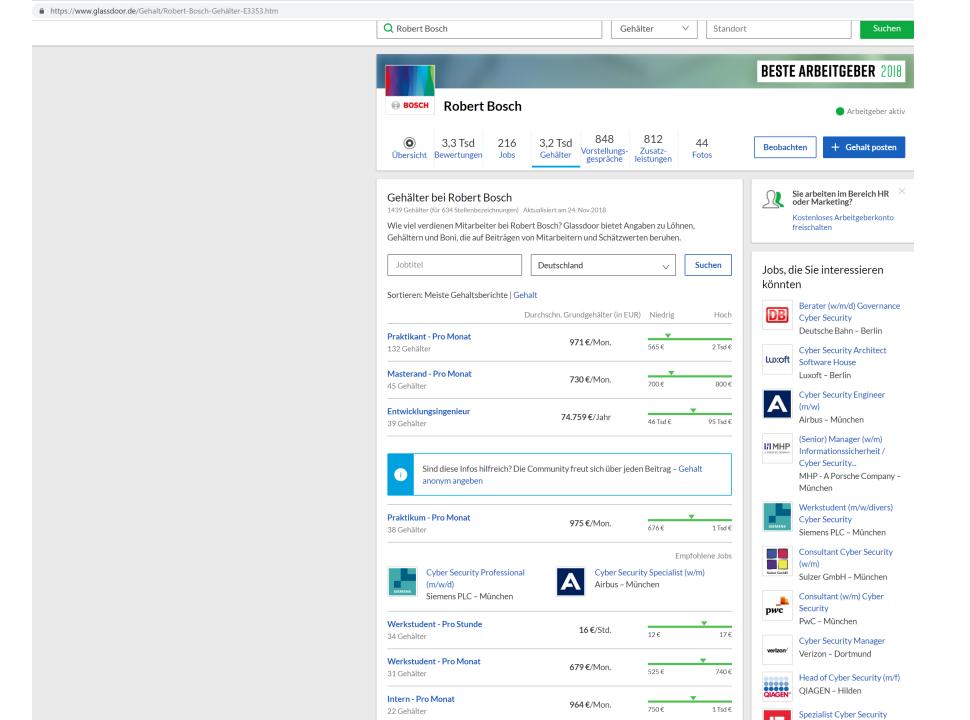


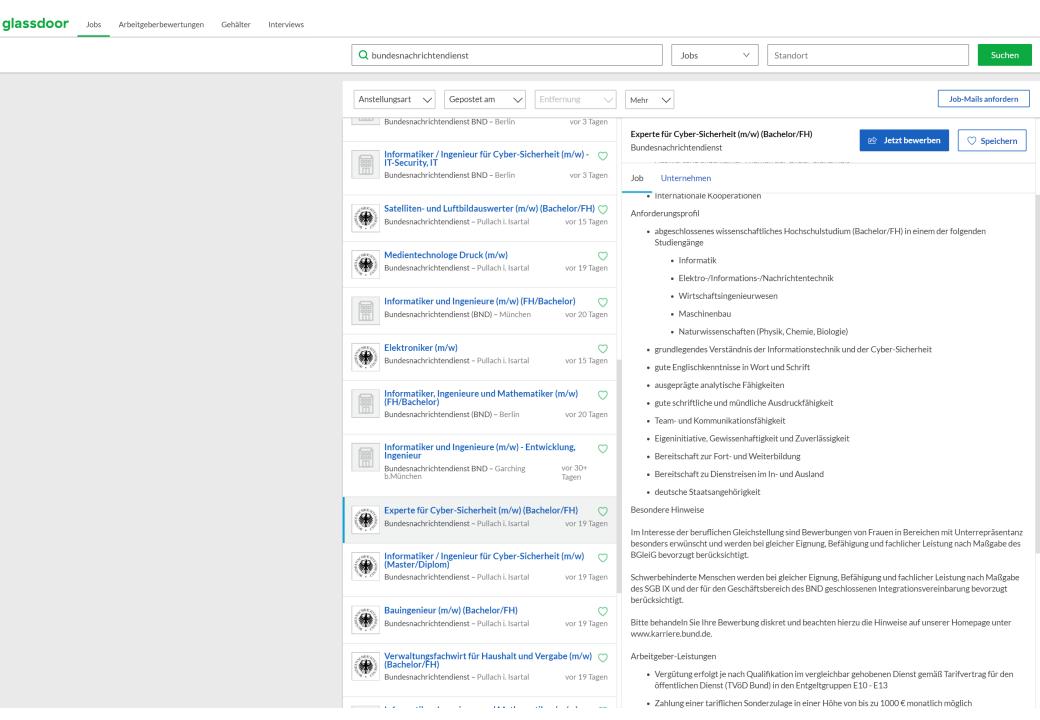
4

Software Development









Buch des Tages

Titel: Cryptography

Autor(en): William J. Buchanan

Verlag: River Publishers, 2017

Umfang: ca. 390 Seiten

Hinweise zum Inhalt:

Das Lehrbuch ist aus einer Vorlesung entstanden, teilweise wurden bunte Folien und Bildschirm-Screenshots in den Text integriert. Die Qualität der Darstellung variiert, nützlich sind die praxisnahen Beispiele. Ferner behandelt der Autor in seinem Buch auch Themen, die üblicherweise nicht Teil einer Einführung in die Kryptographie sind, so beispielsweise Wireless Cryptography, Blockchain und Cryptocurrency, oder Tunneling. Als Kauf eher nicht empfohlen, zur Ausleihe – falls verfügbar – aber durchaus eine gute Ergänzung anderer Lehrbücher.

Beispiel für LFSR (1)

Wir betrachten einfache Beispiele für ein lineares Feedback Shift Register mit einer Registerlänge von 4 Bit.

Beispiel:

Im nachfolgenden Beispiel ist $S_0 = (0, 0, 0, 1)$ und $f(S_i) = \sum_{j=1}^4 a_j \cdot b_j \text{ , wobei } a_j = 1 \text{ für alle } j = 1, ..., 4.$

Wir erhalten $f(S_0) = f(0, 0, 0, 1) = 0 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 1 = 1$ $\Rightarrow S_1 = (0, 0, 1, 1)$

Beispiel für LFSR (2)

$$f(S_1) = f(0, 0, 1, 1) = 0 \oplus 0 \oplus 1 \oplus 1 = 0$$

 $\Rightarrow S_2 = (0, 1, 1, 0)$

$$f(S_2) = f(0, 1, 1, 0) = 0 \oplus 1 \oplus 1 \oplus 0 = 0$$

 $\Rightarrow S_3 = (1, 1, 0, 0)$

$$f(S_3) = f(1, 1, 0, 0) = 1 \oplus 1 \oplus 0 \oplus 0 = 0$$

 $\Rightarrow S_4 = (1, 0, 0, 0)$

$$f(S_4) = f(1, 0, 0, 0) = 1 \oplus 0 \oplus 0 \oplus 0 = 1$$

 $\Rightarrow S_4 = (0, 0, 0, 1) = S_0$.

Wir haben also eine Periode der Länge 5. Maximal mögliche Periode bei einem Register der Länge 4 wäre $n = 2^4 - 1 = 15$ gewesen.

Beispiel für LFSR (3)

Was geschieht, wenn wir einen Startwert für unser LFSR wählen, der nicht im vorherigen Zyklus enthalten war?

Wir hatten bereits

$$(0, 0, 0, 1), (0, 0, 1, 1), (0, 1, 1, 0), (1, 1, 0, 0), (1, 0, 0, 0), (0, 0, 0, 1)$$

Wählen wir stattdessen $S_0 = (0, 0, 1, 0)$, so erhalten wir den Zyklus (0, 0, 1, 0), (0, 1, 0, 1), (1, 0, 1, 0), (0, 1, 0, 0), (1, 0, 0, 1), (0, 0, 1, 0)

Als nächstes versuchen wir $S_0 = (1, 1, 1, 1)$ und erhalten den Zyklus (1, 1, 1, 1), (1, 1, 1, 0), (1, 1, 0, 1), (1, 0, 1, 1), (0, 1, 1, 1), (1, 1, 1, 1)

Unser LFSR erzeugt also drei Zyklen der Länge 5.

Weiteres LFSR mit längerer Periode (1)

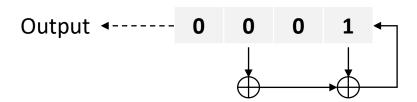
Wir betrachten ein weiteres LFSR mit einer Registerlänge von 4 Bit. Diesmal gehen Positionen b_1 und b_3 in die Berechnung ein:

$$f(S_i) = b_1 \oplus b_3$$

Beginnen wir diesmal mit $S_0 = (1, 0, 0, 1)$.

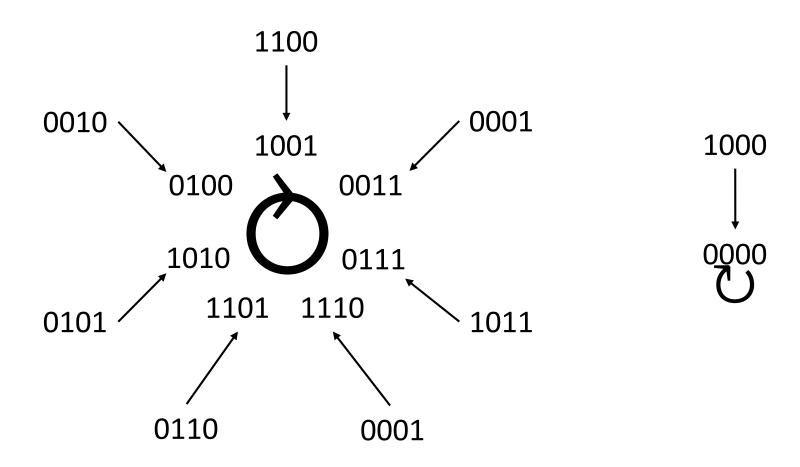
Wir erhalten $f(S_0) = 0 \oplus 1 = 1$

$$\Rightarrow$$
 S₁ = (0, 0, 1, 1)



Wir berechnen nun die weiteren Registerzustände [siehe Tafel]

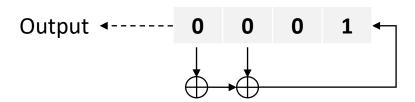
Weiteres LFSR mit längerer Periode (2)



LFSR mit maximaler Periode (1)

Wir betrachten ein zweites LFSR und untersuchen dessen Periodenlänge.

Wieder sei $S_0 = (0, 0, 0, 1)$, doch wir definieren nun $f(S_i) = \sum_{j=1}^4 a_j \cdot b_j$, wobei $a_1 = a_2 = 0$, $a_3 = a_4 = 1$.



Wir erhalten $f(S_0) = f(0, 0, 0, 1) = 0 \oplus 0 = 0$

LFSR mit maximaler Periode (2)

$$\Rightarrow S_1 = (0, 0, 1, 0)$$

Die nächsten Schritte ergeben

$$S_2 = (0, 1, 0, 0)$$

$$S_3 = (1, 0, 0, 1)$$

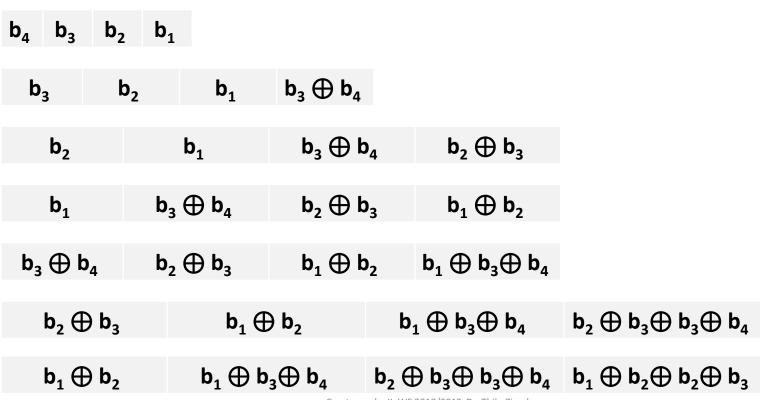
und als weitere:

Das letzte Element ist identisch mit S_1 , so dass sich unser Zyklus nach insgesamt 15 Elementen wiederholt.

Wir haben also ein LFSR gefunden mit maximal möglicher Periodenlänge.

Zustandsvariablen als Terme

Betrachten wir nochmals das vorhergehende LFSR, diesmal jedoch ohne die Gleichungen direkt anhand der konkreten Registerinhalte auszurechnen. Wieder sei $f(S_i) = b_3 \oplus b_4$. Die Terme werden zwar länger, lassen sich jedoch kürzen und haben immer maximal 4 Variablen:

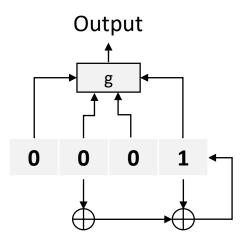


Cryptography II, WS 2018/2019, Dr. Thilo Zieschang

Gefilterte Linear Feedback Shift Register

- Wie wir bereits wissen, sind LFSR in ihrer Verwendung als Stromchiffre für kryptographische Zwecke nicht geeignet. Sie bilden jedoch nützliche Komponenten für die Konstruktion sicherer Stromchiffren.
- Ein Lösungsansatz, der sich jedoch nicht bewährt hat, sind sogenannte Gefilterte Lineare Feedback Shift Register.

Beispiel:



 Dabei wird die Nichtlinearität hinzugefügt in Form einer nichtlinearen Funktion g. Der Output erfolgt durch die Funktion g, nicht durch den Registerinhalt.

Angriffe auf Gefilterte LFSR

Es würde den Rahmen der VL sprengen, Details zu Angriffsmethoden auf Gefilterte LFSR darzustellen, insbesondere müsste wir zuvor weitere mathematische Hilfsmittel einführen. Dennoch, ohne Details, nur zur Info, in aller Kürze:

- Fast Correlation Attacks: versuchen die Anwendung von Lösungsverfahren für lineare Gleichungen auf die nichtlineare Filterfunktion g.
- *Cube Attacks*: betrachten Ableitungen nichtlinearer Gleichungen mit dem Ziel, den Grad der entstehenden Polynome zu reduzieren bis auf Grad eins, um lineare Systeme zu erhalten.
- Algebraic Attacks: beschreiben die Output Bits als (nichtlineare) Funktionen der Registerinhalte und versuchen eine Lösung der so erhaltenen Gleichungen.

Nichtlineare Feedback Shift Register

- Nichtlineare Feedback Shift Register sind vergleichbar aufgebaut wie die lineare Variante, nur dass die Bits im Register nicht (nur) per XOR miteinander verknüpft werden, sondern auch mithilfe nichtlinearer Operationen wie beispielsweise AND und OR.
- Die Nichtlinearität sorgt dafür, dass im Gegensatz zu LFSR (siehe Folie "Zustandsvariablen als Terme") beliebig komplexe Terme hoher Ordnung entstehen, die nicht einfach lösbar sind.
- Es kann allerdings sehr schwierig oder gar unmöglich sein, die Periodenlänge eines nichtlinearen Feedback Shift Registers zu bestimmen.

eStream Competition

- Öffentliche Wettbewerbe zur Identifizierung von Kryptoalgorithmen für den praktischen Einsatz gab es nicht nur in den USA, wo beispielsweise AES als Gewinner unter den eingereichten Blockchiffren hervorging.
- In Europa gab es von 2000 bis 2003 das NESSIE Projekt (New European Schemes for Signatures, Integrity and Encryption). Ziel war die Identifizierung von Cryptographic Primitives. Teilnehmer waren zahleiche anerkannte Kryptographen. Hier wurden auch sechs Stromchiffren eingereicht und analysiert. ALLE Kandidaten wurden jedoch geknackt und schieden aus.
- Ein zweiter europäischer Anlauf in Rahmen eines erneuten Wettbewerbs, diesmal ausschließlich für Stromchiffren, folgte von 2004 bis 2008 unter dem Namen *eStream Competition*.

ECRYPT いたり含むへ

GENERAL INFORMATION

Home

eSTREAM Portfolio

End of Phase 3

Timetable

Technical background

Announcements

INTERACTION

Discussion Forum Submitting Papers

DOCUMENTS

List of all papers
Software performance
Hardware performance

Statistical testing

eSTREAM workshops

SASC 2004

SKEW 2005

SASC 2006

SASC 2007 SASC 2008

ALL THE CANDIDATES

Profile 1 (SW)

Profile 2 (HW)

ABOUT THIS SITE
Who to contact

Disclaimer

The eSTREAM Project

This is the home page for eSTREAM, the ECRYPT Stream Cipher Project. This multi-year effort running from 2004 to 2008 has identified a portfolio of promising new stream ciphers. All information on the stream cipher project can be found on this site, including a timetable of the project and further technical background on the project.

We would like to thank everyone that contributed to eSTREAM in any way. For the future, we expect that research on the eSTREAM submissions in general, and the portfolio ciphers in particular, will continue. We therefore welcome any ongoing contributions to any of the eSTREAM submissions. It is also possible that changes to the eSTREAM portfolio might be needed in the future. If so, any future revisions will be made available via these pages.

A list of all announcements can be found here. The most recent ones are listed below:

• The current eSTREAM Portfolio

The eSTREAM portfolio contains the following ciphers:

Profile 1 (SW)	Profile 2 (HW)
HC-128	Grain v1
Rabbit	MICKEY v2
Salsa20/12	Trivium
SOSEMANUK	

The 2009 annual review of the eSTREAM portfolio is available here. The eSTREAM portfolio was revised on September 8, 2008. Details of this first revision can be found here.

A short report on the portfolio and the end of eSTREAM can be found here.

Phase 3 candidates:

Profile 1 (SW)	Profile 2 (HW)
CryptMT (CryptMT Version 3)	DECIM (DECIM v2 and DECIM-128)
Dragon	Edon80
HC (HC-128 and HC-256)	F-FCSR (F-FCSR-H v2 and F-FCSR-16)
LEX (LEX-128, LEX-192 and LEX-256)	Grain (Grain v1 and Grain-128)
NLS (NLSv2, encryption-only)	MICKEY (MICKEY 2.0 and MICKEY-128 2.0)
Rabbit	Moustique
Salsa20	Pomaranch (Pomaranch Version 3)
SOSEMANUK	Trivium