

Wolfgang Killmann  
Winfried Stephan

# Das DDR-Chiffriergerät T-310

Kryptographie und Geschichte

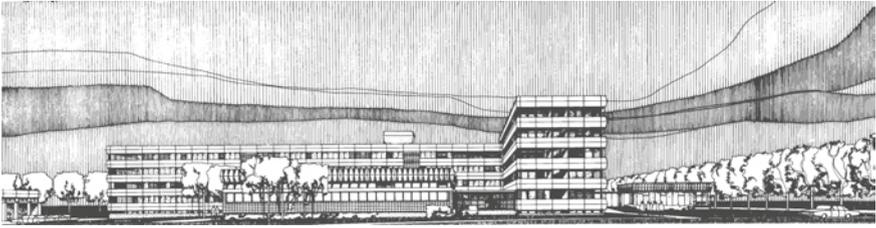
*2. Auflage*



Springer Spektrum

---

# Das DDR-Chiffriergerät T-310



Gebäudekomplex des Zentralen Chiffrierorgans in Dahlwitz-Hoppegarten. (Quelle: Privatarchiv)

---

Wolfgang Killmann · Winfried Stephan

# Das DDR-Chiffriergerät T-310

Kryptographie und Geschichte

zweite, überarbeitete und erweiterte Auflage

 Springer Spektrum

Wolfgang Killmann  
Neuenhagen, Deutschland

Winfried Stephan  
Sankt Augustin, Deutschland

ISBN 978-3-662-67583-0      ISBN 978-3-662-67584-7 (eBook)  
<https://doi.org/10.1007/978-3-662-67584-7>

Die Deutsche Nationalbibliothek verzeichnet diese Publikation in der Deutschen Nationalbibliografie; detaillierte bibliografische Daten sind im Internet über <http://dnb.d-nb.de> abrufbar.

© Springer-Verlag GmbH Deutschland, ein Teil von Springer Nature 2021, 2023

Das Werk einschließlich aller seiner Teile ist urheberrechtlich geschützt. Jede Verwertung, die nicht ausdrücklich vom Urheberrechtsgesetz zugelassen ist, bedarf der vorherigen Zustimmung des Verlags. Das gilt insbesondere für Vervielfältigungen, Bearbeitungen, Übersetzungen, Mikroverfilmungen und die Einspeicherung und Verarbeitung in elektronischen Systemen.

Die Wiedergabe von allgemein beschreibenden Bezeichnungen, Marken, Unternehmensnamen etc. in diesem Werk bedeutet nicht, dass diese frei durch jedermann benutzt werden dürfen. Die Berechtigung zur Benutzung unterliegt, auch ohne gesonderten Hinweis hierzu, den Regeln des Markenrechts. Die Rechte des jeweiligen Zeicheninhabers sind zu beachten.

Der Verlag, die Autoren und die Herausgeber gehen davon aus, dass die Angaben und Informationen in diesem Werk zum Zeitpunkt der Veröffentlichung vollständig und korrekt sind. Weder der Verlag noch die Autoren oder die Herausgeber übernehmen, ausdrücklich oder implizit, Gewähr für den Inhalt des Werkes, etwaige Fehler oder Äußerungen. Der Verlag bleibt im Hinblick auf geografische Zuordnungen und Gebietsbezeichnungen in veröffentlichten Karten und Institutionsadressen neutral.

Planung/Lektorat: Iris Ruhmann

Springer Spektrum ist ein Imprint der eingetragenen Gesellschaft Springer-Verlag GmbH, DE und ist ein Teil von Springer Nature.

Die Anschrift der Gesellschaft ist: Heidelberger Platz 3, 14197 Berlin, Germany

*Unseren Frauen EVA und PETRA gewidmet*

---

## Geleitwort

Es bedurfte einer Revolution, damit dieses Buch geschrieben werden konnte. Nichts Geringeres als eines der größten Geheimnisse eines Staates wird in allen Details vor dem staunenden Leser ausgebreitet. Die jahrzehntelange Entwicklung und Nutzung eines äußerst sicheren Verschlüsselungssystems wurde nicht durch einen wissenschaftlich-technischen Kraftakt beendet wie bei der deutschen Enigma-Chiffriermaschine im zweiten Weltkrieg, sondern durch einen banalen Verwaltungsakt, der mit dem Ende des kalten Krieges und der deutschen Wiedervereinigung möglich geworden war. Kein spektakulärer Spionagecoup, sondern simple Aushändigung aller produzierten Geräte und sämtlicher in präziser mathematischer Form formulierten kryptologischen Konstruktionsprinzipien und Analysedetails markierte das Ende im Lebenszyklus dieses Chiffriersystems. Nach ihrer Auswertung durch die bundesrepublikanischen Fachbehörden wurden die ausgehändigten Unterlagen als obsolet angesehen und in den Aktenbestand des Bundesbeauftragten für die Unterlagen des Staatssicherheitsdienstes der ehemaligen Deutschen Demokratischen Republik (BStU) überführt. Der angemessene Aufbewahrungsort dieses Meilensteins deutscher Technikgeschichte ist aber m. E. nicht der Fundus der hässlichen Hinterlassenschaften eines repressiven politischen Apparats, sondern das Deutsche Museum, wie ich im Folgenden begründen werde.

Revolutionär für die Kryptographie selbst war die Veröffentlichung des Data Encryption Standard (DES) im Jahre 1975 und dessen Annahme als verbindlicher Verschlüsselungsstandard für die vertrauliche Kommunikation der US-amerikanischen Bundesbehörden. Man kann sagen, dass der DES den Anstoß gab sowohl zu der rasanten technischen Entwicklung kryptographischer Sicherheitskomponenten in IT-Systemen aller Art als auch und gerade der breit angelegten akademischen Disziplin der Kryptographie in der Mathematik, der Informatik und den Ingenieurwissenschaften.

Vor diesem Hintergrund ist es reizvoll, die Entwicklung des DES, die von einem Kryptologenteam der IBM durchgeführt wurde, mit der der ALPHA-Algorithmikklasse zu vergleichen, die Gegenstand des vorliegenden Buches ist. Eine Gruppe überwiegend junger Leute von etwa zehn Mitgliedern entwickelte, unter der Anleitung erfahrener Praktiker, aufbauend auf einem soliden technischen Hintergrund, die mathematischen Grundlagen für die konstruktiven und analytischen Elemente eines nachweislich sicheren kryptographischen Systems gemäß Kerckhoffs' Prinzip. Interessanter sind aber sowohl die Unterschiede in den

Ziel- und Aufgabenstellungen als auch denen der Anwendungsumgebung beider Projekte.

Ein entscheidendes Moment der Bedeutung des DES war, dass er ein STANDARD sein sollte, geeignet für die vielfältige Anwendbarkeit in Kommunikationssystemen aller Art, realisierbar gleichermaßen in Software und Hardware. Der Siegeszug der Chipkarte wurde durch einen universellen Kryptostandard erst möglich, die Nutzung in den unterschiedlichen Zahlungssystemen brachte die Förderung und Investitionen in Sicherheitstechnik zuerst in der Finanzindustrie, aus der sich das Verständnis für die Rolle der IT-Sicherheit zum reibungslosen und störungsfreien Funktionieren der gesellschaftlichen Infrastrukturen insgesamt entwickelte. Von praktischer Relevanz des DES war zu dem die Möglichkeit, ihn flexibel in unterschiedlichen Betriebsarten zu nutzen und auch den Schlüsselraum durch Einführung des Triple-DES drastisch zu vergrößern und damit das kryptographische Sicherheitsniveau zu erhöhen. Der DES war ein Blockchiffrieralgorithmus, der Nachrichten in Blöcke von jeweils 64 Bits portionierte und verschlüsselte. Aus einem festen Schlüssel von 56 Bits wurden dabei 16 Zustandswechsel je Eingabeblock gebildet, deren Wirkung insgesamt den 64 Bit langen Chiffreblock ergab. Dafür wurden neue schnelle Hardware-Bausteine entwickelt, die in den verschiedenen Betriebsarten (ECB, CFB, CBC, OFB) genutzt werden konnten, um die sprunghaft steigenden Bedarfe und Märkte des Kommunikations- und IT-Zeitalters mit Sicherheitstechnik abdecken zu können.

So unterschiedlich wie die Aufgabenstellungen waren die kryptologischen Methoden und Konzepte des ALPHA- und des DES-Entwicklungsteams. Die ALPHA-Entwickler waren vor gänzlich andere Aufgaben gestellt, deren Rahmenbedingungen durch die intendierte Verwendung im militärisch-administrativen Umfeld mit einem etablierten Schlüsselmanagement gegeben waren, bei dem ein großer Anteil auch von organisatorischen Sicherheitsmaßnahmen abgedeckt werden konnte. Der DES wurde für einen offenen, die ALPHA-Algorithmen für geschlossene Nutzerkreise vorgesehen.

Das kryptologische Basiskonzept der ALPHA-Algorithmenklasse ist ein Automat mit  $2^{36}$  Zuständen, der taktweise aus einem Paar von jeweils 120 Schlüsselbits und einem 61 Bit langen Initialvektor einen Zustandswechsel erzeugte und nach je 127 Takten ein einzelnes Bit für den Bitstrom ausgab, aus dem dann ein Strom von Substitutionen zur buchstabenweisen Verschlüsselung von Fernschreibtexten produziert wurde. Dazu wurden jeweils 13 konsekutive Bits des Stroms zur Auswahl einer von 992 möglichen Substitutionen des Fernschreibalphabets verwendet. Bei der technischen Realisierung des Automaten konnte auf bewährte Bauelemente aus DDR-Produktion zurückgegriffen werden, mit denen die üblichen Fernschreibübertragungsraten von 50–100 Baud problemlos erreicht wurden.

Eine besondere Finesse des Konzepts bestand darin, dass ein Teil der Logik des Automaten hardwaremäßig auswechselbar war. Dadurch entstand einerseits eine ganze Familie verschiedener Ausprägungen des gleichen Kryptosystems, das andererseits für jede Instanz, jeden sogenannten Langzeitschlüssel, den Nachweis der geforderten kryptographischen Eigenschaften erforderlich machte. Jeder Langzeitschlüssel erzeugte acht feste Transformationen der Zustände, von denen

jeweils eine durch einen Steuerstrom von Bittripeln ausgewählt und für den nächsten Zustandsübergang genutzt wurde.

Am Anfang des Buches zeigt eine Abbildung die Silhouette vom Hauptgebäude des Zentralen Chiffrierorgans der DDR (ZCO). Die Entwicklung, über die in diesem Buch detailliert berichtet wird, fand in einem modernen funktionalen Bau in der Art eines Forschungs- und Entwicklungscampus statt, nicht in einer finsternen Lubjanka. Die Bauherren haben gut begriffen, wie wichtig eine attraktive offene Gestaltung des Umfelds für kreatives und zugleich intensives und zielgerichtetes Arbeiten ist, ob einzeln oder im Team. Aufschlussreich ist der Einblick in das systematische mathematisch-kryptologische Training durch renommierte Professoren sowjetischer Universitäten (gleichwohl hochrangige KGB-Offiziere), von denen zwei im Buch näher vorgestellt werden.

Ob es am akademischen Hintergrund dieser Berater liegt, vermag ich nicht zu beurteilen. Ein großer Teil des vorliegenden Buches jedenfalls ist in der Fachsprache der reinen Mathematik geschrieben, in exakter algebraisch-algorithmischer Diktion formuliert. Dies betrifft sowohl die Darstellung der kryptographischen Spezifikation als auch die kryptoanalytische Untersuchung der Wirksamkeit der konstruktiven Maßnahmen. Manchen Leser wird es überraschen, dass die praktische Arbeit eines Kryptologen zu einem großen Teil in theoretischer Grundlagenforschung besteht, zu anderen großen Teilen in der Modellierung stochastischer Prozesse und in umfangreichen langwierigen statistischen Analysen. Als Beispiel mag die Forderung genannt sein, dass nur solche Langzeitschlüssel zum operativen Einsatz zugelassen wurden, bei denen eine Einzelfalluntersuchung verifiziert hatte, dass die von ihnen bestimmte Permutationsgruppe die Alternierende Gruppe von  $2^{36}$  Elementen enthält. Eigenschaften dieser Art sollten gewährleisten, dass nicht aus kompromittiert gewordenen Teilen des Bitstroms dessen weitere Sequenz vorhersagbar würde oder die geheimen Schlüssel berechnet werden konnten.

Tatsächlich betreibt das Buch eine Demystifizierung und ersetzt das Geraune über die fantastischen Mittel und Möglichkeiten des ZCO durch eine Beschreibung der akribischen, soliden und gewissenhaften kryptologischen Arbeit, die dort geleistet wurde. Nur auf dieser Grundlage konnte eine sorgfältige verantwortungsvolle Abwägung der Risiken getroffen werden, die einer seriösen Entscheidungsfindung vor dem operativen Einsatz vorausgehen muss. Das Bewusstsein für ein verbleibendes Restrisiko und dessen qualitative Bewertung, aber auch die methodische Erarbeitung geeigneter Abläufe für die Nutzungsphase des kryptographischen Gesamtsystems als wichtige Aspekte und Aufgaben werden ausführlich dargelegt. Detailliert wird die Bedeutung von Schlüsselerzeugung und -verteilung als wesentliche Komponenten des Gesamtkonzepts erläutert.

Die Rolle der Fernschreiber in der Kommunikationstechnik wurde in den 1980er Jahren immer unbedeutender, im Westen etwa fünf bis sechs Jahre früher als im Osten. Sichere Daten- und Kommunikationsnetze! hieß die neue Aufgabe. Jeder höhere Grad der Vernetzung in Wirtschaft, Industrie, öffentlicher Verwaltung und im Alltag erforderte geeignete kryptographische Schutzmaßnahmen. Dem veränderten Bedarf trug man ab 1985 durch eine Neustrukturierung der Zentral-

stelle für das Chiffrierwesen (ZfCh) in Bonn-Mehlem Rechnung, indem ein Teil ihrer Aufgaben im Februar 1987 in einer neuen Zentralstelle für Sicherheit in der Informationstechnik (ZSI) unter der Aufsicht des Bundesinnenministeriums angesiedelt wurde. Ein entscheidender Schritt war die Herausgabe der IT-Sicherheitskriterien im Juni 1989, durch die die Positionierung und Aufgabenstellung der ZSI für die Öffentlichkeit dokumentiert wurde. Zu Jahresbeginn 1991 wurde aus der ZSI das neue Bundesamt für Sicherheit in der Informationstechnik (BSI) gegründet, zu dessen Aufgaben und Kompetenzen die Bearbeitung der technisch-wissenschaftlichen Grundlagen der Informationssicherheit sowie die Prüfung von DV-Systemen auf Sicherheit und Vertrauenswürdigkeit gehörten. Dr. Otto Leiberich, der Leiter der ZfCh, wurde Gründungspräsident des BSI.

In dieser Phase technischer und organisatorischer Veränderungen der IT-Sicherheit für Gesellschaft, Wirtschaft und Staat ging mit dem Fall der Berliner Mauer der kalte Krieg zwischen Ost und West zu Ende. Aufgrund des Einigungsvertrages von 1990 wurde das ZCO aufgelöst, dessen Dokumente und Geräte an die Behörden der Bundesrepublik übergeben.

Welchen Nutzen und welche Relevanz hatten die übergebenen Informationen für die westdeutschen Stellen, die nunmehr nicht nur Wissensfragmente gewannen, sondern sogar alle Details der ALPHA-Algorithmik geliefert bekamen? Die ausgehändigten Dokumente des ZCO belegen eine tiefeschürfende und ausführliche Untersuchung der Konstruktion und geben Aufschluss von einer äußerst gewissenhaften Kryptoanalyse, die keinerlei Schwachstellen zu Tage gebracht hat. Auch die Kenntnis aller konstruktiven Details nutzt nichts, die Kompromittierung des Bauplans ist sogar das Ausgangsszenario der Analysen. Die Resistenz gegen alle denkbaren Angriffe ist exzellent begründet. Das Kerckhoffs' Prinzip wurde vorbildlich umgesetzt.

Auf Seiten von ZSI/BSI gab es andererseits eindeutig keinen Bedarf an diesem System, im Zuge NATO-weit einheitlicher Lösungen war auf eigene Entwicklungen von Stromchiffren sogar verzichtet worden. Auch zu den Aufgaben des BSI konnten sie unmittelbar keinen signifikanten technischen Beitrag leisten, ebenso wenig wie die subtilen, aber auch sehr speziellen, grundsätzlichen mathematischen Ergebnisse, die bei der Arbeit am ALPHA-System gewonnen wurden. Bei einer nüchternen Betrachtung war daher der geschenkte kryptologische Schatz für das BSI wertlos.

Blockchiffren wurden das Mittel der Wahl zur kryptographischen Sicherheit in Kommunikations- und IT-Systemen. Zwar wurde der DES-Algorithmus durch den AES ersetzt, weil sich letztlich der Schlüsselraum als zu klein erwies, jedoch war seine Entwicklung wegweisend für Sicherheit im Informationszeitalter und gab den entscheidenden Anstoß für die explosive theoretische und praktische Stellung, die die Kryptologie heute einnimmt.

Das Erbe der ALPHA-Entwicklung ist weniger spektakulär aber gleichwohl sichtbar. BSI-Präsident Leiberich schätzte die Qualität der Kryptologen des ZCO sehr hoch ein und wollte deren Know-how für den Aufbau seines neuen Bundesamtes sichern. Eine besondere Rolle kamen nach seiner Meinung einer stringenten Entwicklungssystematik und der entwicklungsbegleitenden Evaluierung zu und

er ermunterte daher Firmen aus dem Auftragnehmerkreis des BSI, aktiv auf die Erfahrungen des ZCO zuzugreifen und die teilweise arbeitslos gewordenen Leute als eigene Mitarbeiter zu gewinnen. Diese Strategie erwies sich als sehr erfolgreich, im Laufe der Jahre entstand eine gut kooperierende Community, die im wirtschaftlichen Wettbewerb der Sicherheitsindustrie innerhalb der EU gut etabliert war.

Die genial-einfachen ALPHA-Algorithmen können auch nach heutigen Maßstäben noch eine starke Verschlüsselung leisten, wenn man ihre Prinzipien verstanden hat. Die vorliegende kryptographische Biographie ist eine gediegene Arbeit, möchte ich sagen – sie hat unseren Respekt verdient.

Hürth  
April 2020

F.-P. Heider

---

## Vorwort

Das Gerät T-310 war das am weitesten verbreitete Fernschreibchiffriergerät in der DDR. Die DDR gibt es seit mehr als 30 Jahren nicht mehr. So gut wie alles aus der DDR-Zeit wurde negiert und geriet mehr oder weniger in Vergessenheit. Das Chiffrierwesen ist nur ein Teil der DDR, aber auch es ist einer genaueren Betrachtung wert. Seit 1995 veröffentlicht Jörg Drobick dazu eine umfangreiche Dokumentation im Internet [30]. Der Chiffrieralgorithmus des Geräts T-310 wurde 2006 in der Fachzeitschrift *Cryptologia* veröffentlicht [69]. Der vor mehr als 50 Jahren in der DDR entwickelte Algorithmus ist immer noch Gegenstand kryptologischer Untersuchungen. Die Kryptologen der DDR werden an der *Kryptologischen Analyse des Chiffriergeräts T-310/50* [111] aus dem Jahr 1980 gemessen und bewertet. Unsere späteren Ergebnisse bis 1990 sind noch nicht vollständig öffentlich zugänglich. Das scheinbar ungebrochene Interesse an dem Algorithmus und der Untersuchung seiner Sicherheit erstaunte und elektrisierte uns, denn wir sind zwei der Entwickler dieses Chiffrieralgorithmus und auch Mitautoren dieser Analyse. Der besondere Reiz erwächst dabei vor allem aus der Tatsache, dass die neuen Analyseergebnisse von Kryptologen der uns nachfolgenden Generation erarbeitet wurden. Ihnen stehen heute ganz andere mathematische Erkenntnisse und Methoden, aber auch deutlich bessere technische Möglichkeiten zur Verfügung. So bekamen wir beim Lesen den Eindruck, dass sich heute kaum noch jemand vorstellen kann, wie wir damals arbeiteten und über welche Mittel wir zu jener Zeit verfügten.

Die Entwicklung und der Einsatz der T-310 müssen in der historischen Situation gesehen werden. Der Chiffrieralgorithmus, das Gerät T-310 und deren Analyse sind Kinder ihrer Zeit. Der Chiffrieralgorithmus war der zweite einer Algorithmenklasse und, weil sich die technische Basis änderte, war er der letzte seiner Art. Der Chiffrieralgorithmus und das Gerät T-310 waren auf die heute weitgehend ausgestorbene Fernschreibtechnik und deren Übertragungsgeschwindigkeit abgestimmt. Für die kryptographische Analyse nutzten wir die uns damals verfügbaren mathematischen Methoden, aber auch die Kopplung von Spezialtechnik an Computer für umfangreiche Routineberechnungen. Es kommt nur selten vor, dass ein zum Schutz von Staatsgeheimnissen verwendeter Chiffrieralgorithmus und dessen Analyse durch seine Entwickler in der Öffentlichkeit bekannt werden. Deshalb ist es nach genauerer Überlegung auch nicht verwunderlich, dass sich Kryptologen aus dem akademischen Bereich jetzt noch mit diesem alten Algorithmus beschäftigen. Während es in den 70er Jahren weder

in Ost noch in West kaum eine öffentliche akademische Kryptographie gab, kann sich heute die gesamte Kryptocommunity einem Algorithmus zuwenden. Dass daraus neue Erkenntnisse, aber auch Fragen und gelegentliche Missverständnisse entstehen, ist ganz natürlich. So haben wir uns entschlossen, aus dem Schatten der Verschwiegenheit herauszutreten und unseren Beitrag zum besseren Verständnis unserer Arbeit und damit zur Geschichte der Kryptologie zu leisten. Die Arbeiten an der T-310 waren mehr als 15 Jahre lang der Mittelpunkt unserer beruflichen Tätigkeit. Wenn wir von unseren Ergebnissen der T-310-Entwicklung und -Analyse sprechen, dann sind immer die Resultate gemeint, die von den Mitarbeiterinnen und Mitarbeitern des Zentralen Chiffrierorgans der DDR erarbeitet wurden. Die Darstellung und Bewertung dieser Ergebnisse in diesem Buch sind sicher nicht vollständig und auch subjektiv beeinflusst, das lässt sich nicht vermeiden. Die erneute Beschäftigung mit ihnen ist für uns auch ein Ausflug in unsere Vergangenheit. Deshalb wählten wir als Untertitel des Buches *Kryptographie und Geschichte*. Uns würde es freuen, wenn wir zum Verständnis unserer damaligen Denk- und Arbeitsweise beitragen und eine Brücke zur heutigen Kryptographie schlagen können.

---

## Inhalt und Aufbau des Buches

Das Dokument ist in vier Hauptteile untergliedert. Im ersten Teil beschreiben wir die Rahmenbedingungen für die Entwicklung des Chiffriergeräts T-310. Wir beginnen mit einer historischen Einordnung der Entwicklung und Analyse des Chiffriergeräts T-310, seiner Zweckbestimmung und den vorgesehenen Einsatzbedingungen. Es folgt eine kurze Einschätzung des damaligen kryptologischen Wissensstandes und wir beschreiben, wie wir unser Wissen mit Unterstützung sowjetischer Kryptologen kontinuierlich erweitern konnten. Die von uns genutzten Grundbegriffe des Chiffrierwesens werden vorgestellt. Wir erläutern unser methodisches Herangehen an die Entwicklung des Geräts auf der Basis definierter operativer und technischer Forderungen an das Chiffrierverfahren. In Verbindung mit der Definition des Begriffs der quasiabsoluten Sicherheit werden grundlegende Überlegungen zur Sicherheit von Chiffrierverfahren und -algorithmen diskutiert.

Im zweiten Teil stellen wir in den ersten drei Kapiteln den T-310-Algorithmus vor. Die mathematische Definition des Algorithmus und die Anforderungen an die strukturbestimmenden Langzeitschlüssel im Kap. 5 und im Abschn. 8.6 sind als Einheit zu sehen. In den weiteren Kapiteln diskutieren wir die Ergebnisse der Entwicklungsanalyse [111]. Wo es uns sinnvoll und für das Verständnis notwendig erscheint, erläutern wir die Ergebnisse genauer oder beweisen sie. Als Beispiel sei hier auf das Kap. 8 verwiesen. Die Methode zum Nachweis der Primitivität der durch eine Abbildung im Chiffrieralgorithmus erzeugten Gruppe ist in der Literatur in dieser Form nicht zu finden und wird deshalb ausführlicher beschrieben. An anderen Stellen setzen wir ein gewisses kryptologisches und mathematisches Grundwissen voraus und verweisen lediglich auf entsprechende

Quellen. Die gewollte Kompliziertheit des Chiffrieralgorithmus führt auch dazu, dass mitunter nur Modelle betrachtet werden können (Kap. 9) oder in der Analyse nur Teilergebnisse erreicht werden konnten. Im letzten Kapitel unternehmen wir den Versuch einer kryptologischen Bewertung des Chiffrieralgorithmus T-310 und ziehen dazu auch Ergebnisse aus [15] heran.

Der dritte Teil des Buches beschreibt die Chiffriergeräte T-310/50 und T-310/51 sowie deren Anwendung. Die Chiffriergeräte implementierten den Chiffrieralgorithmus T-310 und die Zusammenarbeit mit der Nachrichtentechnik. Die Integration der Chiffriergeräte in Nachrichtennetze und ihr sicherer Einsatz setzte eine geeignete Infrastruktur und verbindliche Anwendungsvorschriften voraus. Der Einsatz der Geräte wurde durch Vorschriften geregelt, deren Gesamtheit das Chiffrierverfahren bestimmen. Wir stellen dar, wie wir bei der Entwicklung und Analyse unserer Chiffrierverfahren diese Aspekte berücksichtigten. Nicht zuletzt wird im Rahmen der Analyse der Verfahren eingeschätzt, welche kryptologischen Angriffe auf ein Chiffrierverfahren praktisch möglich sind und umgekehrt, welche in der Algorithmusanalyse gefundenen potentiellen Schwachstellen praktisch ausnutzbar sein könnten.

Im vierten und letzten Teil legen wir dar, wie sich zur politischen Wende 1990 das Ende des Einsatzes der T-310 gestaltete und wie wir diesen Prozess begleiten mussten. Soweit es zum Verständnis wichtig ist, gehen wir auf die gesellschaftlichen und historischen Rahmenbedingungen ein. Deshalb beschreiben wir auch den Zusammenhang zwischen dem Ende des Einsatzes der T-310 und dem Ende der DDR. Für historisch Interessierte könnte dies neben der Kryptologie von eigenständigem Interesse sein. Im letzten Kapitel beschreiben wir, wie uns unser kryptologisches Fachwissen beim Neuanfang in der Bundesrepublik geholfen hat.

Im Anhang finden sich eine Liste der Vortragsthemen sowjetischer Kryptologen, eine Liste von Dokumenten zum Chiffrieralgorithmus T-310, die noch nicht wieder verfügbar sind, Protokolle zweier Dienstreisen nach Bonn im Sommer 1990 und die Kurzbeschreibung einer Algorithmenklasse LAMBDA, die 1990 unter Zeitdruck für kommerzielle Anwendungen entwickelt wurde.

---

## Die erweiterte Version des Buches

Die vorliegende zweite Auflage des Buches wartet mit einer Reihe von Ergänzungen auf, außerdem haben wir Korrekturen vorgenommen. Die Ergänzungen beruhen auf Informationen und Beiträgen früherer Mitarbeiter, insbesondere von Ralph Wernsdorf, auf Dokumenten der 80er Jahre, die uns erst nach Erscheinen der Erstauflage wieder zugänglich wurden, und neueren eigenen Untersuchungen.

Aufgrund von neuen Rechercheergebnissen im Bundesarchiv durch Herrn Drobick können wir auf der Basis von Originaldokumenten die Historie der T-310-Entwicklung ausgehend vom Vorläuferalgorithmus SKS genauer darstellen. Zum Beispiel steht jetzt die SKS-Analyse von 1973 zur Verfügung. Durch die Beschreibungen und Analyseergebnisse zum Chiffrieralgorithmus SKS war es

für uns möglich, die Entwicklung des Chiffrieralgorithmus T-310 in den Entwicklungsprozess besser einzuordnen. Der Ursprung bestimmter kryptologischer Forderungen kann so detaillierter erläutert werden. Das führt zu Erweiterungen in den Teilen I, II und III. Weiterhin wurden Unterlagen zur T-310 aus der Zeit nach 1980 gefunden. Sie belegen die mathematisch-kryptologischen Arbeiten von 1980 bis 1990. Sie standen für die erste Ausgabe nicht zur Verfügung.

Das spiegelt sich in Erweiterungen zum Teil II wider. Hier finden sich die meisten Ergänzungen. Sie beziehen sich auf Invarianzen, gruppentheoretische Aussagen, Periodizitäts- und Äquivalenzeigenschaften des Chiffrieralgorithmus T-310. Es wurde genauer gekennzeichnet, welche Aussagen durch uns in Verbindung mit der Arbeit an diesem Buch ergänzt werden konnten. Es gelang uns, einige damals nicht lösbare Probleme mit der heute zur Verfügung stehenden Computertechnik zu lösen. Hierdurch wird der Unterschied zu der damals sehr begrenzten Rechenkapazität plastisch darstellbar. Die Gesamtheit aller Ergebnisse werden im Kapitel „Der Algorithmus aus heutiger Sicht“ bewertet. In der Zeitschrift *Cryptologia* (USA) wurden von Courtois et. al. einzelne Ergebnisse seiner T-310-Untersuchungen veröffentlicht. Die dort dargestellten Ergebnisse werden in unserer Neufassung in den Gesamtkontext kryptologisch eingeordnet.

Im Teil III ist ein Bedrohungsmodell des Chiffrierverfahrens ARGON hinzugefügt. Mit ihm werden die notwendigen analytischen Arbeiten, die anschließend dargestellt werden, anschaulich eingeordnet.

Im Teil IV ist die Beschreibung der Ereignisse im Wendejahr 1990 neu strukturiert. Der Einsatz der T-310 zur Realisierung von gesicherten Fernschreibverbindungen zwischen Ministerien der BRD und der DDR wird genauer rekonstruiert. Auch die Entstehungsgeschichte der SIT konnten wir genauer fassen. Ein Großteil der Präzisierungen und Neubewertungen basieren auf persönlichen Unterlagen, Aufzeichnungen und Notizen von Protagonisten dieser Zeit, zu denen wir nach Veröffentlichung der ersten Auflage Verbindungen knüpfen konnten.

---

## Wir danken

... dem Springer-Verlag, der dieses Buch auch in der zweiten Auflage ermöglichte. Dr. Franz-Peter Heider motivierte uns zum Schreiben des Buches und begleitete auch die Neuauflage. Ihm gilt unser besonderer Dank für seine uneigennützig Unterstützung mit seinem Fachwissen. Wir danken Jens Raeder vom NVA Museums in Harnepok für die Einsichten in Originaldokumente und die Möglichkeit, Fotos vom Gerät T-310 und relevanten Unterlagen zu erstellen. Insbesondere gilt unser Dank Jörg Drobick, durch dessen Internetseiten [30] uns viele Dokumente wieder zugänglich wurden, die wir im Rahmen unserer Arbeiten zur T-310 erstellten. Damit hat er uns sehr geholfen, unsere Erinnerungen aufzufrischen und anhand der verfügbaren Materialien zu objektivieren. Er unterstützte uns in dankenswerter Weise in Konsultationen mit weiteren Informationen. Auf

---

seine umfangreiche Sammlung von Dokumenten des Chiffrierwesens der DDR [30], recherchiert durch die BStU, sei ausdrücklich verwiesen.

Wir danken Dr. Petra Stephan für die kritische Begleitung und die Übernahme umfangreicher redaktioneller Arbeiten.

Wolfgang Killmann  
Winfried Stephan

---

# Inhaltsverzeichnis

## Teil I Rahmenbedingungen für die Entwicklung

<b>1</b>	<b>T-310-Chronologie</b> .....	3
1.1	Historische Einordnung .....	3
1.2	SKS V/1 – Die Vorgeschichte .....	6
1.3	T-310-Chronologie .....	7
1.4	Quellen unseres kryptologisch-mathematischen Wissens .....	10
1.4.1	Öffentliche Kryptographie .....	10
1.4.2	Quellen unseres Wissens – die Anfänge .....	11
1.4.3	Schulung durch sowjetische Kryptologen .....	12
<b>2</b>	<b>Grundbegriffe und Entwicklungsanforderungen</b> .....	15
2.1	Chiffrierverfahren .....	15
2.2	Absolute und quasiabsolute Sicherheit – das Kerckhoffs' Prinzip .....	17
2.3	Operative und technische Forderungen an die Chiffrierverfahren .....	18
2.4	Die Entwicklung und die Produktion der T-310 in der Industrie .....	20
2.5	Einheit von Entwicklung und Analyse .....	21
2.6	Anforderungen an die Sicherheitsanalyse .....	23

## Teil II Entwicklung und Analyse des Chiffrieralgorithmus

<b>3</b>	<b>Blockstruktur des Chiffrieralgorithmus T-310</b> .....	29
3.1	Blockstruktur der Chiffrieralgorithmen der Klasse ALPHA .....	29
3.2	Komplizierungseinheit .....	31
3.3	Verschlüsselungseinheit .....	32
3.4	Langzeitschlüssel .....	32
3.5	Zeitschlüssel .....	34
3.6	Initialisierungsvektor .....	34
<b>4</b>	<b>Chiffrieralgorithmus T-310</b> .....	37
4.1	Definition des Chiffrieralgorithmus SKS .....	38
4.2	Definition des Chiffrieralgorithmus T-310 .....	40

4.2.1	Bezeichnungen	40
4.2.2	Abbildung $\varphi$	41
4.2.3	$U$ -Vektorfolge	42
4.2.4	Substitution $\psi$	43
4.3	Das T-310-Schlüsselsystem	44
4.4	T-310-Festlegungen zur technischen Implementierung	44
4.4.1	Langzeitschlüssel $(P, D, \alpha)$	44
4.4.2	Zeitschlüsselvorrat	45
4.4.3	$U$ -Startvektor	45
4.5	Automatenmodell des Chiffrieralgorithmus T-310	45
4.6	Chiffrieralgorithmenklasse ALPHA	48
<b>5</b>	<b>Langzeitschlüssel</b>	<b>53</b>
5.1	Langzeitschlüsselauswahl	53
5.2	Langzeitschlüsselklasse KT1	54
5.3	Langzeitschlüsselklasse KT2	57
5.4	Die Entscheidung für KT1	59
<b>6</b>	<b>Eigenschaften der Substitution <math>\psi</math></b>	<b>61</b>
6.1	Substitutionsfolge und Geheimtext	61
6.2	Phasengleiche Texte und äquivalente Schlüssel	64
<b>7</b>	<b>Elementare Eigenschaften der Abbildung <math>\varphi</math></b>	<b>67</b>
7.1	$Z$ -Funktion, nichtlineare Komponente der Abbildung $\varphi$	68
7.1.1	Design der $Z$ -Funktion	68
7.1.2	Analyse der $Z$ -Funktion – Anfänge der Differentialkryptoanalyse	71
7.1.3	Statistische Struktur und Anfänge der Linearen Kryptoanalyse	74
7.2	Einfluss der Zeitschlüsselkomponenten $S1$ und $S2$	78
7.3	Berechnung der inversen Abbildung	81
7.4	Zyklenlängen	84
7.4.1	Rolle der Zyklenstruktur	84
7.4.2	Teilweise Berechnung der Zyklen mittels einer Kontrollwertmenge	85
7.4.3	Anwendung auf Permutationen	86
7.5	Stark zusammenhängende Graphen	88
7.5.1	Analytische Betrachtungen	88
7.5.2	Graph der Abbildung $\varphi$	92
7.5.3	Konstruktion einer reduzierten Menge	94
7.5.4	Die Verbindung der Zyklen durch Wege in den Graphen $\vec{G}(M, \varphi, \varphi^{-1})$ und $\vec{G}(M, \varphi)$	97
7.5.5	Forderungen an die LZS-Klassen	100

7.6	Ergänzende Ergebnisse zum Graphen $\vec{G}(M, \varphi)$ . . . . .	100
7.6.1	Abschätzung des Durchmessers des Graphen . . . . .	101
7.6.2	Urnenmodell des Durchmessers. . . . .	106
7.6.3	Zusammenhang des Graphen und Invariante der Zustandsfunktion . . . . .	108
<b>8</b>	<b>Gruppe <math>G(P, D)</math></b> . . . . .	111
8.1	Die Permutationsgruppe $G(P, D)$ . . . . .	112
8.1.1	Erzeugendensysteme . . . . .	113
8.1.2	Transitivität . . . . .	114
8.2	Homomorphismen der Permutationsgruppen . . . . .	115
8.2.1	Effektivitätsgebiete. . . . .	116
8.2.2	Reduktionshomomorphismen . . . . .	120
8.3	Untersuchung der Imprimitivitätssysteme . . . . .	123
8.4	Prüfung auf Primitivität . . . . .	131
8.4.1	Kriterium bei unvollständig bekannter Zyklusstruktur . . . . .	132
8.4.2	Algorithmus zur Prüfung der Primitivität . . . . .	135
8.4.3	Teilerfremde Zykluslängen und Primzahlen . . . . .	137
8.4.4	Primitivitätsnachweis für $G(P, D)$ . . . . .	139
8.5	Die Gruppen $G(P, D)$ und die Alternierende Gruppe $\mathfrak{A}(M)$ . . . . .	142
8.6	Auswahl der LZS . . . . .	147
8.7	Ergänzende Ergebnisse zu den Gruppen . . . . .	149
8.7.1	Vollständige Berechnung der Zykluslängen . . . . .	149
8.7.2	Alternierende Gruppe. . . . .	149
8.7.3	Invariante der Abbildung $\varphi$ über mehrere Schritte. . . . .	150
<b>9</b>	<b>Stochastische Modelle</b> . . . . .	155
9.1	Die $f$ -Folge als zufällige Binärfolge . . . . .	156
9.2	Statistische Tests . . . . .	157
9.3	Tests auf Linearität. . . . .	159
9.4	Markov-Ketten . . . . .	161
9.5	Ergänzende Ergebnisse: Das Modell der Markov-Chiffren von Lai/Massey . . . . .	162
9.6	Zufällige Abbildungen und Permutationen . . . . .	165
<b>10</b>	<b>Perioden</b> . . . . .	169
10.1	Automatenmodelle. . . . .	169
10.2	Elementare Periodizitätseigenschaften . . . . .	171
10.3	Nachweis sehr langer Perioden . . . . .	178
10.4	Ergänzende Ergebnisse zu Periodenlängen . . . . .	184
10.5	Periodizität und Überdeckung . . . . .	186
<b>11</b>	<b>Äquivalente Schlüssel</b> . . . . .	189
11.1	Ergebnisse zu Schlüsseläquivalenzen aus den 80er Jahre . . . . .	189
11.2	Automaten und Äquivalenzen . . . . .	193

11.3	Ergänzende Ergebnisse zu Schlüsseläquivalenzen . . . . .	195
11.3.1	Automaten der Zwischenfolgen . . . . .	195
11.3.2	Schlüsseläquivalenzen verschiedener Ausgabefolgen . . . . .	198
11.3.3	Abschätzung der Anzahl der Schlüsseläquivalenzklassen . . . . .	202
<b>12</b>	<b>Chiffrieralgorithmus T-310 aus heutiger Sicht . . . . .</b>	<b>213</b>
12.1	Vergleich mit einer Feistelchiffre . . . . .	214
12.2	Eine Langzeitschlüsseltechnologie heute . . . . .	216
12.3	Einschätzung der Sicherheit des Chiffrieralgorithmus T-310 in Veröffentlichungen . . . . .	217
12.4	Ergänzende eigene Ergebnisse . . . . .	218
12.5	Sicherheit des Chiffrieralgorithmus T-310 . . . . .	219
<b>Teil III Entwicklung und Analyse der Chiffrierverfahren</b>		
<b>13</b>	<b>Chiffrierverfahren . . . . .</b>	<b>223</b>
13.1	Chiffrierverfahren ARGON und ADRIA . . . . .	223
13.2	Chiffrierverfahren SAGA . . . . .	225
13.3	Analyse der Chiffrierverfahren . . . . .	225
13.4	Bedrohungsmodell für das Chiffrierverfahren ARGON . . . . .	227
<b>14</b>	<b>Chiffriergeräte und Schlüsselmittel . . . . .</b>	<b>231</b>
14.1	Chiffriergeräte T-310/50 und T-310/51 . . . . .	232
14.2	Chiffriator und Langzeitschlüssel . . . . .	237
14.3	Schlüsselmittel . . . . .	238
14.4	Zufallsgeneratoren . . . . .	240
14.4.1	Systemzufallsgenerator . . . . .	241
14.4.2	Physikalischer Zufallsgenerator . . . . .	242
14.4.3	Stochastisches Modell der Zufallsgeneratoren . . . . .	243
14.5	Schutz der Chiffrierung vor Fehlern und Manipulationen . . . . .	246
14.5.1	Physische Sicherheit der Chiffriergeräte . . . . .	246
14.5.2	Selbsttest und prophylaktische Prüfung . . . . .	247
14.6	Kompromittierende Ausstrahlung . . . . .	248
<b>15</b>	<b>Sicherheit des Chiffrierverfahrens im Einsatz . . . . .</b>	<b>253</b>
15.1	Installationsvorschrift . . . . .	254
15.2	Gebrauchsanleitung . . . . .	255
15.3	Verkehrsanalyse . . . . .	258
15.4	Authentisierung . . . . .	259
15.5	Voraussetzungen für die Dekryptierung . . . . .	259
15.5.1	Angriffe auf den Zeitschlüssel . . . . .	260
15.5.2	Kompromittierung einzelner Klartexte . . . . .	261
15.5.3	Hypothetische Angriffe . . . . .	262
15.6	Chiffriergeräte T-310 und die Chiffrierverfahren aus heutiger Sicht . . . . .	263

**Teil IV Ende und Neuanfang**

<b>16 Das Ende des ZCO und der T-310</b> .....	267
16.1 Drei Phasen im Vereinigungsprozess .....	268
16.2 Die Ereignisse in der ersten Phase und davor .....	270
16.3 Die Ereignisse in der zweiten Phase bis Juli 1990 .....	270
16.3.1 Die gesicherte Fernschreibverbindung zwischen den beiden Innenministerien .....	273
16.3.2 Die Gegenstelle in der DDR .....	274
16.3.3 Warum das T-310-Gerät eingesetzt wurde .....	276
16.3.4 Kontakte zum ZSI/BSI – unsere Dienstreisen nach Bonn .....	277
16.3.5 Dienstreise von Dr. Leiberich zum ZCO in Dahlwitz-Hoppegarten .....	280
16.4 Die Ereignisse in der dritten Phase bis Oktober 1990 und danach .....	281
16.4.1 Die Auswirkungen der schnellen Vereinigung vom 3. Oktober .....	282
16.4.2 Die gesicherte Fernschreibverbindung zwischen den beiden Verteidigungsministerien .....	283
16.4.3 Nachtrag .....	284
16.5 Unsere letzte Aufgabe – Vernichtung der Geräte .....	285
<b>17 Neuanfang bei der SIT</b> .....	287
17.1 Umzug und Beginn der Arbeit .....	288
17.2 Nutzung der ALPHA-Dokumente .....	289
17.3 Unser Abschied von der SIT .....	289
<b>A Liste der Vortragsthemen sowjetischer Kryptologen</b> .....	291
<b>B Liste der VS-Unterlagen ALPHA</b> .....	293
<b>C Operative LZS für SKS und T-310</b> .....	297
<b>D Dienstreisen nach Bonn im Sommer 1990</b> .....	303
<b>E LAMBDA1-Algorithmus</b> .....	315
<b>F Dienstreise von Dr. Leiberich am 24. Juli 1990</b> .....	321
<b>G Abkürzungen</b> .....	325
<b>Literatur</b> .....	327
<b>Stichwortverzeichnis</b> .....	333

---

# Teil I

## Rahmenbedingungen für die Entwicklung

„Nur vordergründig kämpfen Codemaker gegen Codebreaker. In Wirklichkeit findet ein wissenschaftlicher Krieg zwischen den Staaten statt.“

Dr. Otto Leiberich [52]



## Inhaltsverzeichnis

1.1 Historische Einordnung .....	3
1.2 SKS V/1 – Die Vorgeschichte .....	6
1.3 T-310-Chronologie .....	7
1.4 Quellen unseres kryptologisch-mathematischen Wissens .....	10

Das Chiffriergerät T-310 sowie das zugehörige Chiffrierverfahren ARGON waren die wichtigsten Eigenentwicklungen des Zentralen Chiffrierorgans der DDR (ZCO). In den 70er Jahren entwickelt, kam die T-310 nach ihrer Erprobung ab 1983 vor allem in den Staats- und Sicherheitsorganen der DDR zum Einsatz. Zum Ende der DDR existierten fast 3900 dieser Geräte, die nach der Vereinigung der beiden deutschen Staaten auftragsgemäß so gut wie alle vernichtet wurden. Diesen Lebenszyklus, vom Beginn der Entwicklung über einzelne Entwicklungsetappen bis zur Vernichtung der Geräte, beschreiben wir im Überblick. Ergänzend erläutern wir die Entwicklung des Chiffriergeräts SKS V/1, das den Vorgänger des Chiffrieralgorithmus T-310 enthält. Beide Chiffrieralgorithmen wurden später zur Chiffrieralgorithmenklasse ALPHA zusammengefasst und parallel untersucht. Die personellen, technischen und wissenschaftlichen Voraussetzungen für die Entwicklungsarbeiten, insbesondere die Zusammenarbeit mit den sowjetischen Kryptologen, werden im historischen Kontext beschrieben.

## 1.1 Historische Einordnung

Das Chiffriergerät T-310 wurde für die Verschlüsselung von Fernschreibverbindungen konzipiert und in den 80er Jahren in mehreren Varianten produziert, wie aus der folgenden Chronologie hervorgeht. Das Chiffrierverfahren ARGON mit dem Chiffriergerät T-310/50 diente zum Vor-, Teildirekt- und Direktchiffrieren von Fern-

schreiben über Wahl-, Stand- und Funkverbindungen mit einer Übertragungsgeschwindigkeit von 50 oder 100 Baud. ARGON wurde in den Nachrichtenverbindungen der Staatsorgane der DDR (Staatsrat, Ministerrat, Ministerien, Rat der Bezirke und Kreise), den Sicherheitsorganen der DDR (Ministerium für Nationale Verteidigung, Ministerium des Innern, Ministerium für Staatssicherheit), der Sozialistischen Einheitspartei Deutschlands, anderer Parteien (DBD, CDU, LDPD, NDPD), der Freien Deutschen Jugend und des Freien Deutschen Gewerkschaftsbundes sowie ausgewählter Kombinate eingesetzt. 1989 waren 3835 Geräte T-310/50 im Einsatz. Der Einsatz des Chiffriergeräts war auf das Gebiet der DDR beschränkt, mit einer Ausnahme: Das Ministerium für Außenhandel setzte die T-310 zeitweise auch im Ausland ein, z. B. während laufender Vertragsverhandlungen. Die Nationale Volksarmee (NVA) nutzte das Chiffrierverfahren ARGON für Nachrichtenverbindungen der Verwaltungen (Ministerien, Teilstreitkräfte, Militärbezirke, Wehrbezirkskommandos) und der Grenztruppen. Die Volksmarine nutzte 70 Geräte T-310/51 mit dem Chiffrierverfahren SAGA für die Darstellung der technischen und operativen Lage sowie für die Kommunikation der technischen Beobachtungskompanien (Abschn. 13.2). Verbände, die mit den anderen Armeen des Warschauer Vertrags zusammenwirkten, nutzten für die Kommunikation andere Chiffrierverfahren<sup>1</sup>.

Einen Eindruck vom Aussehen des Geräts vermittelt Abb. 1.1.

Mit der Entwicklung der Nachrichten- und Computertechnik wurden weitere Anwendungsgebiete der Chiffriergeräte T-310/50 mit Personalcomputern und Fernschreibmodems untersucht und getestet. Das Zentrale Chiffrierorgan (bis 1989 im Ministerium für Staatssicherheit, ab 1990 Zentrales Chiffrierorgan im Ministerium für Innere Angelegenheiten) entwickelte auch Chiffrierverfahren für den kommerziellen Einsatz. Dazu gehörte die Verwendung der Chiffriergeräte T-310/50 im Chiffrierverfahren ADRIA (Abschn. 13.1) mit gesonderten Langzeitschlüsseln (Kap. 5 und Anlage C) und Gebrauchsanweisungen mit empfehlendem Charakter für den Einsatz mit Personalcomputern und anderer Kommunikationstechnik.

Eine umfassende Materialsammlung zur T-310 findet man auf den Internetseiten [30]. Die technischen Daten des Chiffriergeräts und die Einsatzbedingungen sind in den dort aufgeführten Dokumenten ausführlich beschrieben. Außerdem ist dort eine umfangreiche Dokumentation zum Chiffrierwesen der DDR zu finden, die wir als Gedanken- und Erinnerungsstütze nutzen konnten. Die wahrscheinlich erste Publikation in der Fachliteratur über das Gerät T-310 mit einer vollständigen Beschreibung des Chiffrieralgorithmus erfolgte durch Klaus Schmech 2006 in der Fachzeitschrift *Cryptologia* [69]. Später gab Nicolas T. Courtois dazu eine Reihe kryptologischer Untersuchungen heraus [15], auf die wir im Kap. 12 näher eingehen.

---

<sup>1</sup>Auf der Seite „<http://scz.bplaced.net/t310-keymanagement.html>“ sind die Einsatzgebiete anhand der aufgeführten Schlüsselbereiche umfassend dargestellt.



**Abb. 1.1** Das Gerät T-310/50 (Harnekop NVA Museum)

## 1.2 SKS V/1 – Die Vorgeschichte

Die Geschichte der Entwicklung des Chiffriergeräts T-310 ist ohne Verweis auf das Vorläufergerät SKS V/1 nur unvollständig erzählt und bestimmte Entwicklungsentscheidungen wären kaum nachvollziehbar. In den 60er Jahren wurde im Rahmen des Warschauer Vertrags ein System für die Fernmeldeaufklärung entwickelt. Es bestand aus dem System KRISTALL-QUARZ auf der strategischen Ebene (Fernpeilung) und dem System OPERATION auf der taktischen Ebene (Nah- und Nächstepeilung). Die Federführung dabei hatte sicher die Sowjetunion. Im Rahmen einer Arbeitsteilung fiel der DDR die Entwicklung des Systems OPERATION einschließlich der dazu notwendigen Chiffrierung zu. Die Entwicklung des dafür benötigten Algorithmus SKS übernahmen zwei Mathematiker-Kryptologen des ZCO, Dr. Hans-Jürgen Krey und Diplommathematiker Klaus Helbig (Unterschriftenblatt [106]). Beide waren auch später noch federführend an der Entwicklung des T-310-Algorithmus beteiligt. Die zugehörige Sicherheitsanalyse erfolgte, weil die DDR wenig Erfahrung auf diesem Gebiet hatte, natürlich unter Anleitung sowjetischer Kryptologen.

Über das Gerät selbst und die Einsatzbedingungen scheint wenig bekannt zu sein. Selbst für die Abkürzung haben wir in den Quellen keine eindeutige Erklärung finden können. Wir vermuten aber, dass SKS als Kurzbezeichnung für „Signal-Kommando-System“ steht und SKS V/1 für die Chiffriertechnik und den Chiffrieralgorithmus (CA). Wegen der notwendigen schnellen Kommandoübertragung sollte die Chiffrierung in das Gesamtsystem integriert sein. Die ZCO-Entwicklung erfolgte in Abstimmung mit den zuständigen Stellen in NVA und MfS. Weil die Geräte für den Einsatz in mehreren Ländern vorgesehen waren, bei denen auch die Verantwortung für die Geheimhaltung lag, mussten schon aus diesen Gründen Unterschiede in den Algorithmus eingebaut werden. So entstand die Idee, eine flexible Verdrahtung in die Schaltung zu integrieren, die auch als Langzeitschlüssel (LZS) benutzt wird (Kap. 5).

Nachfolgend ein kurzer historischer Überblick über die Entwicklung des Systems OPERATION und der zugehörigen Chiffriertechnik [106].

- 1971      Vorgabe technisch-taktischer Forderungen an das System OPERATION für das Institut für Regelungstechnik (IfR) im Januar 1971, Beginn der Entwicklung im ZCO (zwei Mathematiker) und IfR im November 1971
- 1972      A-Muster<sup>2</sup> (Erarbeitung des Lösungsweges) des Systems OPERATION (ein Gerät für eine Zentrale, zwei Peilsysteme)
- 1973      Vorstellung des Chiffriersystems Variante 1 auf einer Beratung zwischen ZCO der DDR und der UdSSR (8. Hauptverwaltung des Komitees für Staatssicherheit), negative Einschätzung der kryptographischen Sicherheit (Ende Februar 1973), Änderung des Chiffriersystems zur Variante 2 (April 1973), Analyse des Chiffriersystems durch fünf

---

<sup>2</sup>Die A-Stufen stehen für angewandte Forschung [55].

	Mathematiker und einen Programmierer, kryptologische Analyse des Chiffrotors im System OPERATION
1973	Fertigstellung der K5-Muster <sup>3</sup> (Funktionsmuster) des Systems OPERATION
1974	Erste Ergänzung zur kryptologischen Analyse des Chiffrotors im System OPERATION
1974	Operative Erprobung der K5-Muster (März 1974)
1976–1990	Analyse des SKS-Algorithmus parallel zur Analyse des T-310-Algorithmus im Rahmen der Untersuchung zur Klasse ALPHA
1977–1982	Auslieferung der Geräte an DDR, Bulgarien, CSSR, Polen, UdSSR und Ungarn

Wie bereits erwähnt, war der Algorithmus SKS eine Entwicklung des ZCO. Eine erste kryptologische Analyse des CA SKS [106] lag 1973 vor. Zusätzliche Sicherheit gab, dass aufgrund des internationalen Einsatzes des Geräts auch die sowjetischen Kryptologen den Algorithmus analysierten. Durch die Entwicklung eines Algorithmus mit ähnlicher Struktur für T-310 konnten wir inhaltlich und methodisch auf den Ergebnissen der Entwicklung und der Analyse des SKS-Algorithmus aufbauen.

Die umfangreichsten öffentlich zugänglichen Informationen zum SKS-Algorithmus findet man auf der Internetseite [30] bzw. auf verlinkten Seiten.

---

### 1.3 T-310-Chronologie

Der Lebenszyklus des Chiffriergeräts T-310 von den Anfängen der Entwicklung über die Verwendung bis zur Vernichtung fast aller Geräte wird in der folgenden Kurzchronologie zusammengefasst. Hierfür stützen wir uns wesentlich auf die T-310-Chronologie in [30].

1973	Erste Festlegung der taktisch-technischen Anforderungen an das Gerät T-310 für die Verschlüsselung von Fernschreiben und Daten
1974	Konstruktion eines neuen Chiffrieralgorithmus, Einführung des Substitutionsalgorithmus für 5Bit- und 8Bit-Einheiten
1975	Erste Variante des Pflichtenhefts T-310, Entscheidung, den Algorithmus SKS als Basis zu verwenden
1975	Definition der Chiffrieralgorithmenklasse ALPHA, in der die Algorithmen SKS und T-310 enthalten sind
1976	Trennung der Entwicklung für T-310/50 Fernschreibchiffriergerät und für T-310/80 Datenchiffriergerät
1977	A-Pflichtenheft T-310/50 (Ergebnis der Stufe A1: Erarbeitung des Lösungsweges)

---

<sup>3</sup>Die K-Stufen stehen für die Entwicklung und Einführung von Erzeugnissen [55].

- 1978 K-Pflichtenheft T-310/50 (Ergebnis der Stufe K1: Erarbeitung des Lösungsweges und Präzisierung der Aufgabenstellung), Änderung des Chiffrieralgorithmus und technisch bedingte Einschränkungen des Langzeitschlüssels
- 1980 Dokumentation der Analyseergebnisse zur kryptologischen Sicherheit des T-310-Chiffrieralgorithmus durch Kryptologen des ZCO und mit beratender Unterstützung durch sowjetische Kryptologen (mindestens ab 1974 erfolgte die Analyse parallel zur Entwicklung) [111].
- 1980 Operative Erprobung des Geräts T-310/50
- 1982 Beginn der Serienproduktion der Geräte T-310/50, Fortführung der technisch-kryptologischen Untersuchungen
- 1983 01.06.1983 Beschluss zur Vervielfältigung und Anwendung der Gebrauchsanweisung ARGON
- 1984 Vorbereitung zur Einführung des Chiffrierverfahrens SAGA mit dem Gerätesystem T-310/51 (modifizierte T-310/50, K5-Muster Funktionsmuster [55] für die Volksmarine)
- 1985/1986 Truppenerprobung des Chiffrierverfahrens SAGA
- 1986–1987 Untersuchungen zu Periodizitätseigenschaften und Schlüsseläquivalenzen (Kap. 10 und 11)
- 1987 Vorstellung der T-310/50 als nationales Chiffriergerät auf dem Treffen der Chiffrierdienste des Warschauer Vertrages, Kaufwünsche z. B. der ungarischen Volksarmee wurden abschlägig behandelt
- 1988 Gruppentheoretische Ergebnisse (Abschn. 8.5)
- 1989 Festlegung, dass ab Ende 1989 keine weiteren T-310/50 produziert werden, geplante Nutzungsdauer bis mindestens 2000 (Schreiben Birke 17.10.1989 vgl.: MfS-Abt-XI-618-Lit-liste-T-310-50\_51\_Postprüfung)
- 1990 Letzte kryptologische Freigabe eines Langzeitschlüssels (LZS-33)
- 1990 28.06.1990 Inbetriebnahme einer gesicherten Fernschreibverbindung zwischen den Regierungsbunkern in Marienthal/Ahrweiler (BRD) und Prennden (DDR) zur Absicherung der Verbindung zwischen den beiden Innenministerien
- 1990 08. bis 10.07.1990 Vorstellung des Geräts T-310 einschließlich seiner grundlegenden kryptologischen Eigenschaften in der Zentralstelle für Sicherheit in der Informationstechnik (ZSI) in Bonn
- 1990 25.07.1990 Vorstellung der T-310 in den Rathäusern Berlins durch Politiker und das Fernsehen, um die Aufgaben der Chiffrierstellen in Betrieben und Verwaltungen in der DDR klarzustellen (vgl. Presse- und Fernsehbeiträge aus dieser Zeit)
- 1990 01.08.1990 Beschluss, dass keine kommerzielle Nutzung der T-310/50 ARGON/ADRIA erfolgen soll
- 1990 16.08.1990 Übergabe eines T-310/50-Geräts an das ZSI zur Information und Bewertung

1990	05.09.–06.09.1990 Installation einer T-310 in Rheinbach und Aufnahme der gesicherten Nachrichtenverbindung zwischen den beiden Verteidigungsministerien
1990	Oktober bis Dezember Vernichtung fast aller T-310-Geräte

Es gab 1989 folgende Chiffrierverfahren auf der Basis des Geräts T-310 [30]:

- ARGON-F = FS-Modem; T-310/50 an das FS-Modem angebunden
- ARGON-E = eFSM; elektronische Fernschreibmaschine
- ARGON-VU1 ... VU3 = V.24 Umsetzer in den Varianten 1 ... 4
- ARGON-R = RFLZ
- ARGON-PC = Z1013 mit FS-Modem an einer T-310/50 ADRIA

Ab 1990 waren folgende kommerzielle Versionen vorbereitet [30]:

- ARGON/ADRIA V1 Konfiguration mit F1300 oder F2001 Fernschreibmaschine, 100 Baud
- ARGON/ADRIA V2 Konfiguration mit PC zur Steuerung und Nutzung der Fernschreibmaschinen als Drucker
- ARGON/ADRIA V3 Konfiguration mit PC und Paralleldrucker
- ARGON/ADRIA V4 Konfiguration mit PC und Paralleldrucker, das Fernschreibgerät wird durch Softwarelösung des PC ersetzt

Mit Stichtag 04.11.1989 waren im Einsatz:

T-310/50: 3835 Geräte  
T-310/51: 46 Geräte

Das Gerät T-310 wurden ausschließlich in Einrichtungen der DDR als nationales Chiffriergerät eingesetzt<sup>4</sup>. Das Gesamtvolumen der T-310/50 Geräte betrug wertmäßig 139246,6 TMark der DDR. (Das entspricht etwa 17 Mio. EUR.) Die hohe Anzahl von fast 3900 Geräten, die sich 1989 im Einsatz befanden, entsprach dem Sicherheitsbedürfnis der DDR an der Nahtstelle zwischen NATO und Warschauer Vertrag zum Schutz vor Fernmeldeaufklärung durch die BRD, die USA und andere Staaten. Die Fernmeldeaufklärung gegen die DDR ist in der Literatur ausreichend belegt ([57, Teil III], [13, S. 454 ff.], [31, S. 216 ff.]).

---

<sup>4</sup>Rückfragen bei ehemaligen Mitarbeitern des ZCO im Jahre 2023, die zu dieser Zeit für die Verteilung der Geräte mitverantwortlich waren, bestätigten diese Aussage.

## 1.4 Quellen unseres kryptologisch-mathematischen Wissens

### 1.4.1 Öffentliche Kryptographie

„This was the situation when I entered the field in late 1972. The cryptographic literature wasn't abundant, but what there was included some very shiny nuggets.“ So schätzte Whitfield Diffie in seinem Vorwort zum Kryptographie-Klassiker *Applied Cryptography* von Bruce Schneier [70] die Situation in der öffentlichen Kryptographie ein. Wir begannen 1973 bzw. 1975 unsere Tätigkeit als Kryptologen und können der Einschätzung mit unserem Erfahrungshintergrund nur zustimmen.

Die öffentliche, also nicht staatliche Kryptographie begann sich in den 70er Jahren gerade zu entwickeln. Die erste Vorlesung zur Kryptographie in Deutschland wurde 1977 an der Technischen Universität München von Friedrich Bauer gehalten [68]. Ebenfalls ein Vorreiter der öffentlichen Kryptographie in der Bundesrepublik war Thomas Beth, den wir nach der Wende anlässlich einer Tagung in Karlsruhe noch persönlich kennen lernten. Treibende Kraft für das Aufkommen der öffentlichen Kryptographie war sicherlich die Entwicklung der Computertechnik. Einerseits war mit dem Eindringen der Computer in die verschiedensten Lebensbereiche das staatliche Kryptologiemonopol nicht mehr aufrechtzuerhalten, denn mehr und mehr kommerzielle Anwendungen, z. B. in der Wirtschaft, benötigten kryptologische Verfahren. Andererseits eröffnete die Computertechnik auch neue Möglichkeiten für die Kryptographie selbst. In der DDR war die Situation für diese Entwicklung noch nicht reif. Zum einen hinkten wir der Entwicklung der Computertechnik hinterher, zum anderen wurde das Kryptologiemonopol des Staates konsequent beibehalten.

Für uns stellte sich Mitte der 70er Jahre die Situation wie folgt dar: Die üblichen Dekryptierangriffe auf manuelle Verfahren waren uns bekannt und auch die Grundzüge der Enigma-Analyse. Das half uns aber bei der Entwicklung und Analyse elektronischer Geräte nur bedingt weiter. Natürlich haben wir die Veröffentlichungen im westlichen Ausland, auch die älteren Artikel verfolgt, wovon es aber bekannterweise nur wenige gab. Das Buch *The Codebreakers* von David Kahn aus dem Jahr 1976 war uns zugänglich und auch Claude Shannons Artikel *The Communication Theory of Secrecy Systems* von 1949. Soweit wir uns erinnern, war eine der ersten für uns damals verfügbaren aktuellen Veröffentlichungen ein Buch von Heider/Kraus/Welschenbach von 1985 *Mathematische Methoden der Kryptoanalyse* [37]. Wirft man einen Blick auf dessen recht ausführliches Quellenverzeichnis, so ist erkennbar, dass die Quellen, die auf kryptographische Bezüge hinweisen, im Wesentlichen erst mit Beginn der 80er Jahre auftauchen. Unsere erste T-310-Analyse war 1980, also deutlich vor dem Erscheinungzeitpunkt des Buches, bereits abgeschlossen.

Rückblickend ist erkennbar, dass in dieser Zeit der Einfluss mathematischer Erkenntnisse auf die Kryptologie immer stärker wurde. Die Linguistik, die für die Entwicklung, Analyse und Dekryptierung von Handverfahren unverzichtbar war, verlor mit Einführung der mechanischen und insbesondere der elektronischen Chiffriertechnik an Bedeutung. Dank der Entwicklung der Rechentechnik fanden Bereiche der Mathematik wieder erhöhte Aufmerksamkeit, die zuvor nicht so sehr im