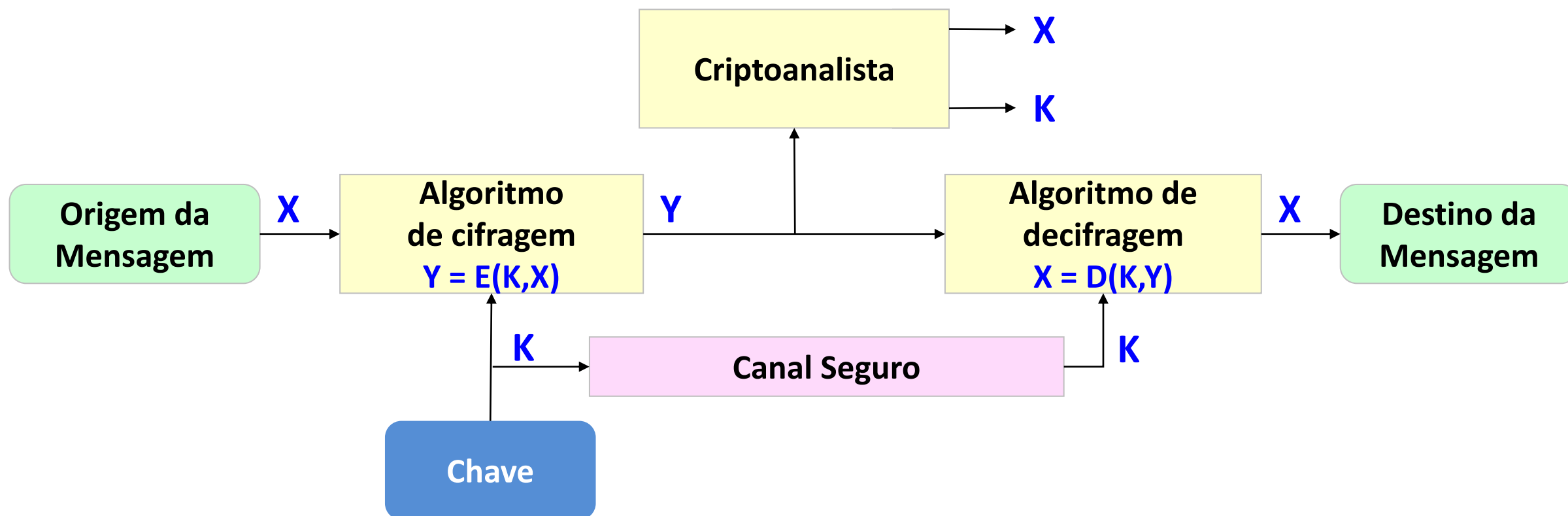


Canal Seguro para Compartilhamento de Chave Diffie-Hellman Key Exchange

Dênio Mariz
denio@ifpb.edu.br

Fevereiro, 2020

Sistema Criptográfico Simétrico



Problema da troca de chaves

Geheime Kommandosache!

Jeder einzelne Tageschlüssel ist geheim.

Mitbr. im Flugzeug verboten!

Nr. 00190

Luftwaffen-Maschinen-Schlüssel Nr. 649

Achtung! Schlüsselmittel dürfen nicht unverfehrt in Feindeshand fallen. Bei Gefahr restlos und frühzeitig vernichten.

Monat	Tag	Wellenlage			Ringstellung	an der Umkehrschraube										nach Stecherbohr										Benutzungsgruppe							
		I	II	III		1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28
049	31	I	V	III	14 09 24					SZ	GT	DV	KU	FO	MY	EW	JH	IX	LQ	wny dgy	ekb rlg												
049	30	IV	III	II	05 26 02					IS	EV	MX	RW	DT	UZ	JQ	AO	CH	NY														
049	29	III	II	I	12 24 03	KM	AX	PZ	OO	DJ	AT	CV	IO	ER	QS	LW	PZ	PN	BH														
049	28	II	III	V	06 08 16	DI	CN	BR	PV	CR	FV	AI	DK	OT	MQ	EU	BX	LP	GJ														
049	27	III	I	IV	11 03 07	LT	EQ	HS	UW	DY	IN	BV	GR	AM	LO	PP	HT	EX	UW														
049	26	I	IV	V	17 22 19					VZ	AL	RT	KO	CO	EI	BJ	DU	PS	HP														
049	25	IV	III	I	08 25 12					OR	PV	AD	IT	PK	HJ	LZ	NS	EQ	CW														
049	24	V	I	IV	05 18 14					TY	AS	OW	KV	JM	DR	HX	GL	CZ	NU														
049	23	IV	II	I	24 12 04					QV	FR	AK	EO	DH	CJ	MZ	SX	GN	LT														
049	22	II	IV	V	01 09 21	IU	AS	DV	OL	PJ	ES	IM	RX	LV	AY	OU	BO	WZ	CN														
049	21	I	V	II	13 05 19	PT	OX	EZ	CH	RU	HL	PY	OS	GZ	DM	AW	CE	TV	NX														
049	20	III	IV	V	24 01 10	MR	KN	BQ	PW	DP	MO	QZ	AU	RY	SV	JL	GX	BE	TW														
049	19	V	III	I	17 25 20					OX	PR	PH	WY	DL	CM	AE	TZ	JS	GI														
049	18	IV	II	V	15 23 26					EJ	OY	IV	AQ	KW	PX	MT	PS	LU	BD														
049	17	I	IV	II	21 10 06					IR	KZ	LS	EM	OV	OY	QX	AF	JP	BU														
049	16	V	II	III	08 16 13					HM	JO	DI	NR	BY	XZ	OS	PU	PQ	CT														
049	15	II	IV	I	01 03 07					DS	HY	MR	GW	LX	AJ	BQ	CO	IP	NT														
049	14	IV	I	V	15 11 05	AI	BT	MV	HU	GM	JR	KS	IY	HZ	PL	AX	BT	CQ	NV														
049	13	I	III	II	13 20 03	PW	EL	DG	KN	LY	AG	KM	BR	IQ	JU	HV	SW	ET	CX														
049	12	V	I	IV	18 10 07	RZ	OQ	CP	SX	MU	BP	CY	RZ	XX	AN	JT	DG	IL	PW														
049	11	II	IV	III	02 26 15					KN	UY	HR	PW	FM	BO	EZ	QT	DX	JV														
049	10	III	V	IV	23 21 01					LR	IK	MS	QU	HW	PT	OO	VX	PZ	EN														
049	9	V	I	III	16 04 08					QY	BS	LN	KT	AP	IU	DW	HO	RV	JZ														
049	8	IV	II	V	13 19 25					FI	NQ	SY	CU	BZ	AH	EL	TX	DO	KP														
049	7	I	IV	II	09 03 22					UX	IZ	HN	BK	OQ	CP	FT	JY	MW	AR														
049	6	III	I	V	11 18 14	IL	AP	EU	HO	DQ	GU	BW	NP	HK	AZ	CI	PO	JX	VY														
049	5	V	II	IV	23 02 25	QT	WZ	KV	GM	MV	CL	OK	OQ	BI	FU	HS	PX	NW	EY														
049	4	II	IV	I	04 21 09	BF	NR	DX	CS	AC	BL	OZ	EK	QV	GP	SU	DH	JM	TX														
049	3	V	I	II	19 11 06					KR	NP	CN	BF	EH	DZ	IW	AV	GJ	LO														
049	2	IV	V	I	16 14 02					BN	HU	EO	PY	KQ	CP	OS	JW	AI	VZ														
049	1	II	I	III	23 12 10					DP	BM	NZ	CK	OY	HQ	AP	UY	SW	JO														

“Documento
Segreto! Proibido
aeroplanos.
Atenção! Este
deve cair nas
intacto. Em caso
destrua tudo

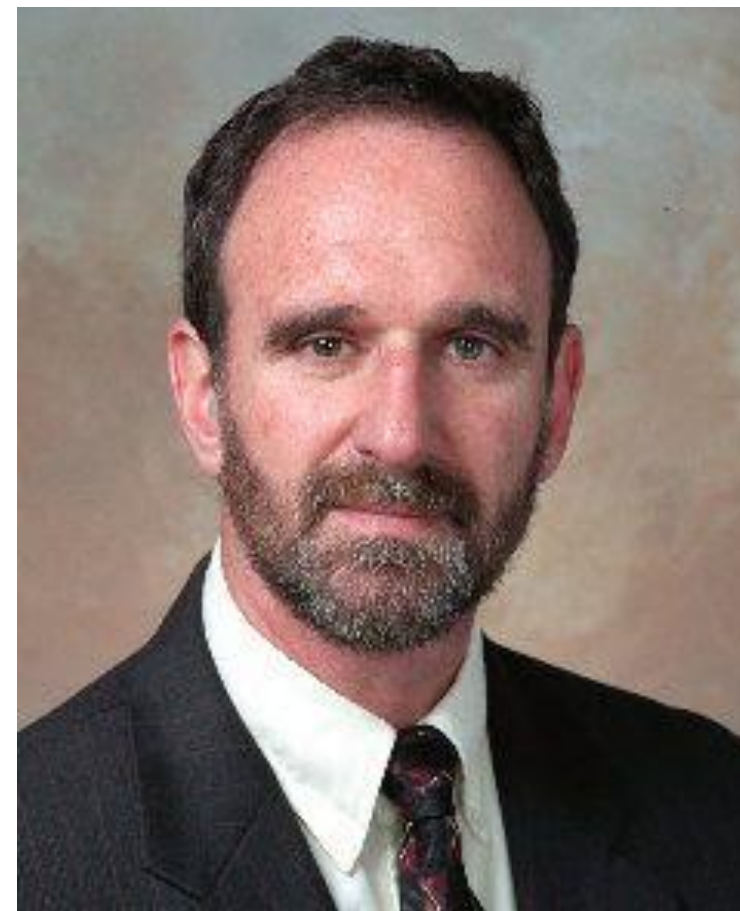
“Documento de Comando
Secreto! Proibido de trazer em
aeronaves.
Atenção! Este material chave não
deve cair nas mãos do inimigo
intacto. Em caso de perigo,
destrua tudo o quanto antes”

Estabelecendo um Canal Seguro

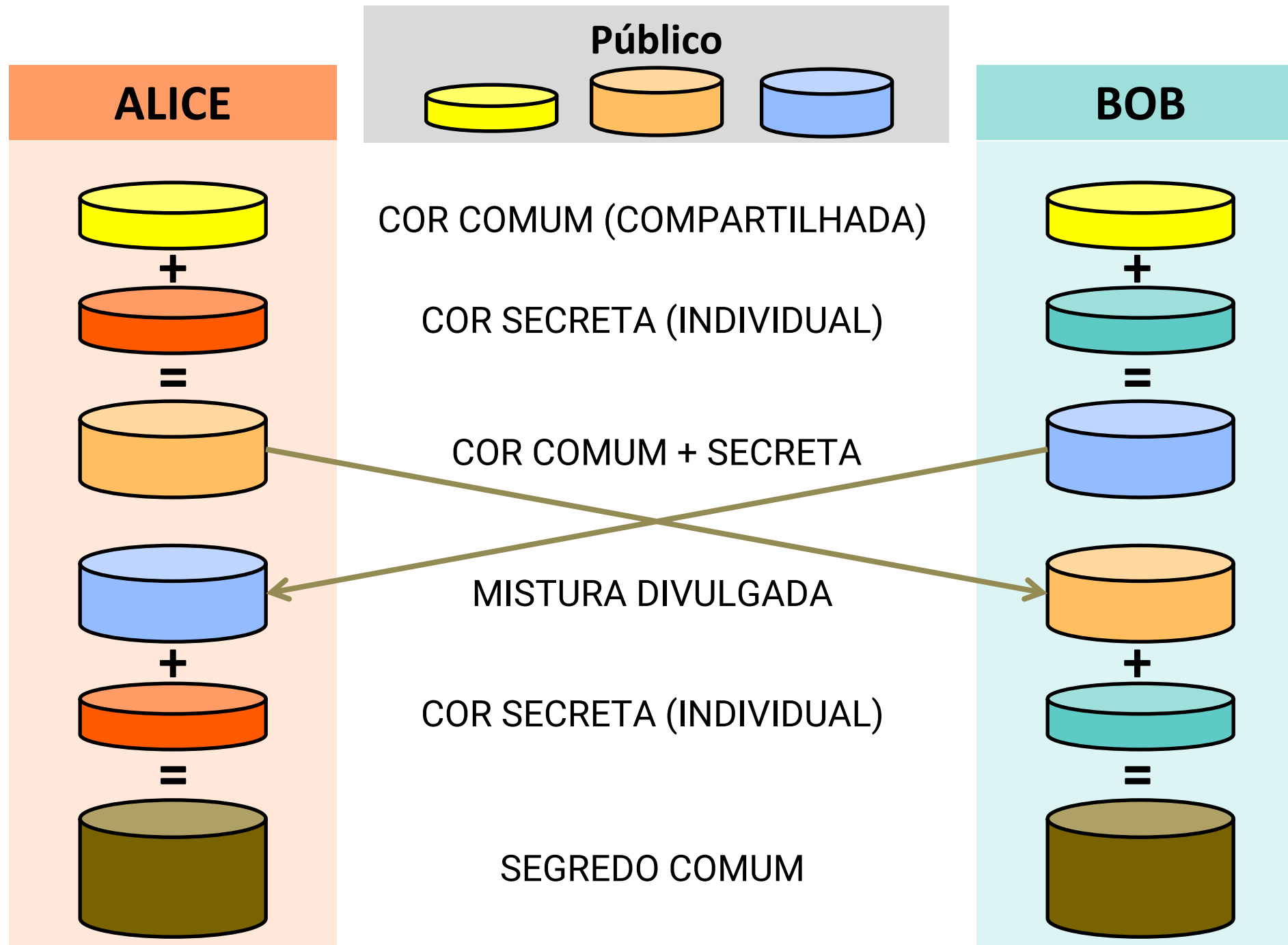
Diffie-Hellman
é um método de
criptografia
desenvolvido por
Whitfield Diffie e
Martin Hellman
e publicado em
1976.



Whitfield Diffie



Martin Hellman



Fundamentos - Módulo

Propriedade	Exemplo
Associatividade	$a + (b + c) \bmod n = (a + b) + c \bmod n$ $a * (b * c) \bmod n = (a * b) * c \bmod n$
Comutatividade	$a + b \bmod n = b + a \bmod n$ $a * b \bmod n = b * a \bmod n$
Distributividade	$a * (b + c) \bmod n = ((a * b) + (a * c)) \bmod n$
Redutibilidade	$(a + b) \bmod n = ((a \bmod n) + (b \bmod n)) \bmod n$ $(a * b) \bmod n = ((a \bmod n) * (b \bmod n)) \bmod n$
Potenciação	$a^x \bmod n = (a \bmod n)^x \bmod n$

$$a^x \bmod n = (a \bmod n)^x \bmod n$$

$$\rightarrow a=10, x=3, n=7$$

$$\begin{aligned} \rightarrow (a \bmod n)^x \bmod n &= (10 \bmod 7)^3 \bmod 7 = \\ &= 3^3 \bmod 7 = 27 \bmod 7 = 6 \end{aligned}$$

$$\rightarrow a^x \bmod n = 10^3 \bmod 7 = 1000 \bmod 7 = 6$$

Diffie-Hellman Key Exchange

ALICE

1. Escolhe um n primo tal que $(n-1)/2$ também seja primo
2. Escolhe g , um gerador módulo n
3. Escolhe x , um inteiro (segredo)
4. Calcula $a = g^x \bmod n$
5. Envia n , g e a para Bob

<AGUARDA BOB>

6. Recebe b de Bob
7. Calcula o segredo $s_A = b^x \bmod n$

ÁREA PÚBLICA

BOB

<AGUARDA ALICE>

1. Recebe n , g , a de Alice
2. Escolhe um inteiro y (segredo)
3. Calcula $b = g^y \bmod n$
4. Envia b para Alice
5. Calcula o segredo $s_B = a^y \bmod n$

- Se alguém capturar $b = g^y \bmod n$ e $a = g^x \bmod n$ não consegue obter s
- Acredite: $s_A = s_B$ - Portanto, $s_A = s_B = S$ é o **segredo compartilhado**

Quer dizer que s_A é igual a s_B ?

→ Lembrar que:

- $a^x \bmod n = (a \bmod n)^x \bmod n$

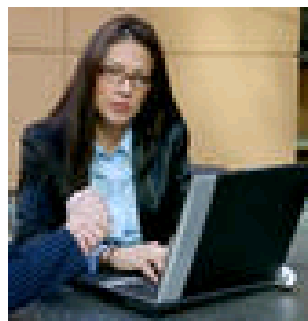
→ Alice

- $s_A = b^x \bmod n = (g^y \bmod n)^x \bmod n = g^{yx} \bmod n$

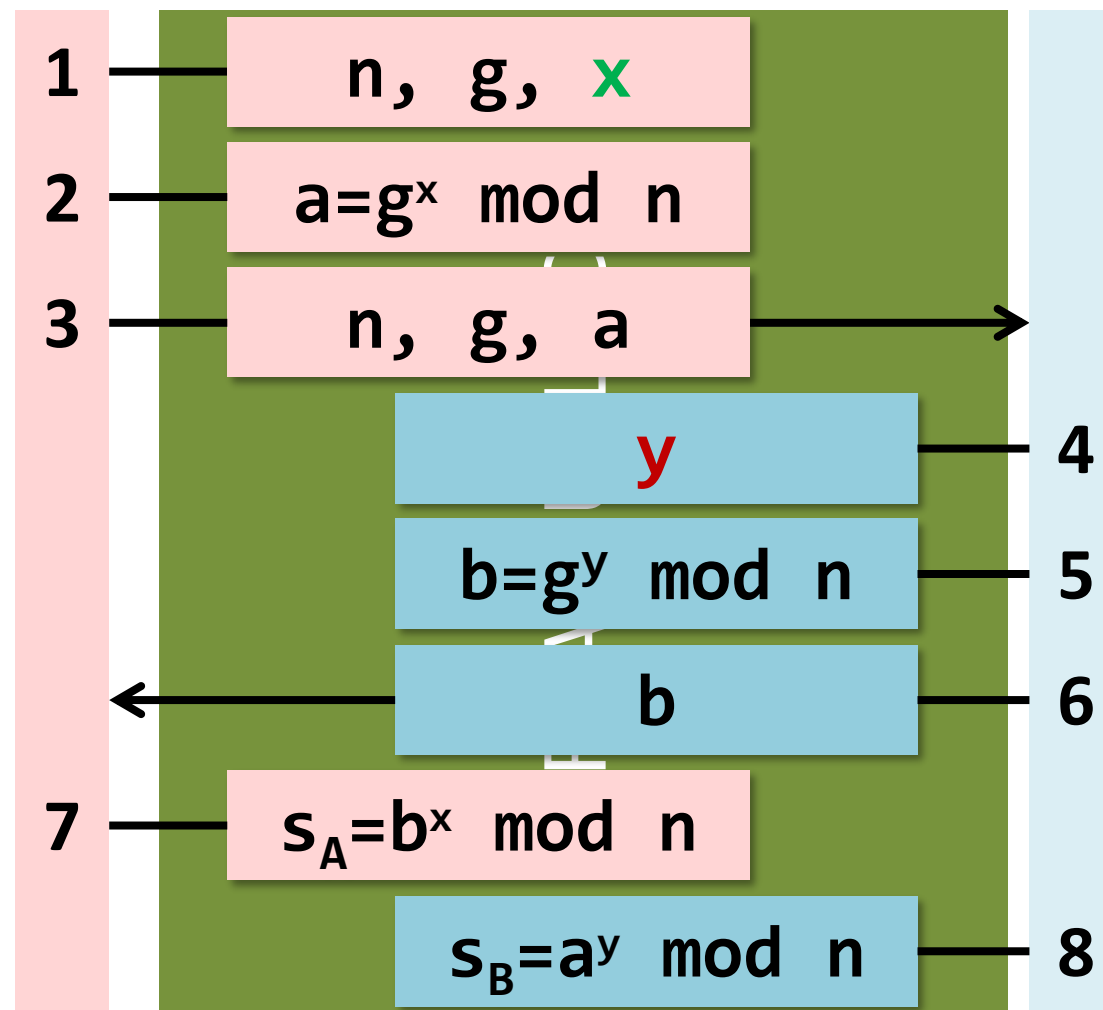
→ Bob

- $s_B = a^y \bmod n = (g^x \bmod n)^y \bmod n = g^{xy} \bmod n$

Diffie-Hellman Key Exchange



Alice



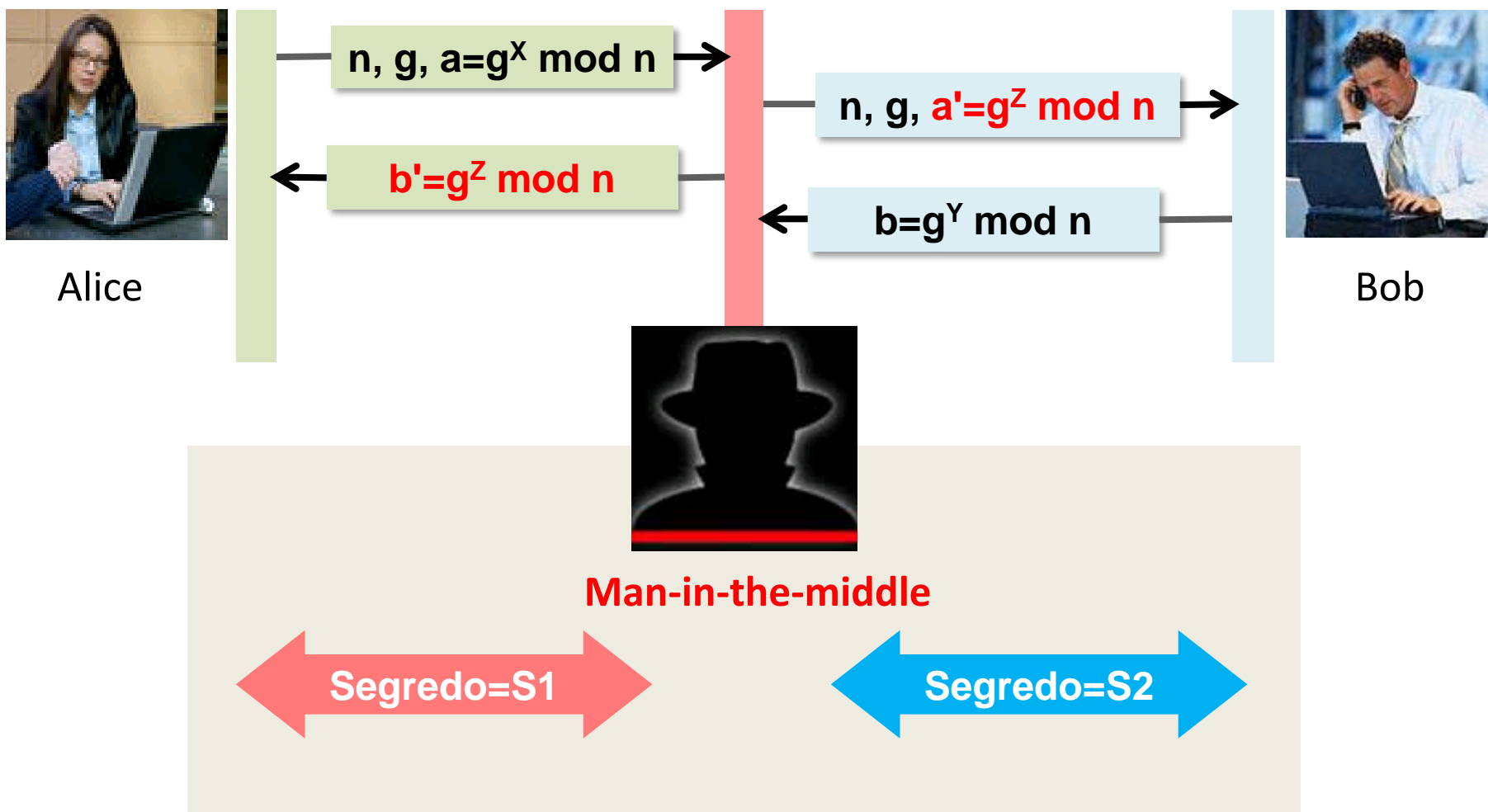
Bob

Diffie-Hellman Key Exchange

→ Exemplo:

- Alice: $n=47$, $g=3$, $x=8$
- Alice calcula $a=g^x \bmod n = 3^8 \bmod 47 = 28$
- Mensagem de Alice para Bob: $\{n=47, g=3, a=28\}$
- Bob pega $y=10$ e calcula $b=g^y \bmod n = 3^{10} \bmod 47 = 17$
- Mensagem de Bob para Alice: $\{b=17\}$
- Alice calcula $s=b^x \bmod n = 17^8 \bmod 47 = 4$
- Bob calcula $s=a^y \bmod n = 28^{10} \bmod 47 = 4$
- Bob e Alice têm um segredo em comum: $s=4$
- O segredo pode ser a chave AES 128bits para (cifrar/decifrar)
- Atacante tem que resolver a equação $3^x \bmod 47 = 28$

Man-in-the-middle Attack



Autenticação baseada em Chave Secreta

→ Encontrar x em $g^x \bmod n$ é conhecido como o "Problema do logaritmo discreto"

→ Pode levar muito tempo quando g e n são grandes

→ Tamanhos típicos para g e n :

- 512 bits (155 dígitos)

- Número de 0 até

134078079299425970995740249982058461274793658205923933777235614437217640300735
46976801874298166903427690031858186486050853753882811946569946433649006084095

- 1024 bits (309 dígitos)

- Número de 0 até

179769313486231590772930519078902473361797697894230657273430081157732675805500
963132708477322407536021120113879871393357658789768814416624928474306394741243
777678934248654852763022196012460941194530829520850057688381506823424628814739
13110540827237163350510684586298239947245938479716304835356329624224137215