1 Kompilierungsprozess

- Präprozessor: Führt Direktiven wie #include und #define aus. Erzeugt eine erweiterte Quellcodedatei.
- Compiler: Übersetzt den C++ Quellcode (.cpp) in Assembly-Code (.asm).
- Assembler: Folgt auf den Compiler und übersetzt den Assembly-Code in Maschinencode (Binär - .obj).
- Linker: Kombiniert verschiedene Objektdateien und Bibliotheken (.lib) zu einem einzigen, ausführbaren Programm.

2 Typumwandlung

- Implicit Casting: Automatische Typumwandlung durch den Compiler.
- int a = 5.4; \implies a wird zu einem int (5)
- float b = 7/2; ⇒ Ganzzahlige Division, Ergebnis 3 Wichtig: Jede Definition ist auch eine Deklaration! wird zu double (3.0)
- float c = 7/2.0; ⇒ Einer der Werte ist float, Ergebnis 7 Functional und Lambda
- double d = 'A'- 12; ⇒ char wird zu int (65), dann 12 Benötigt #include <functional> (53), dann zu double (53.0)
- zu int (4)
- Allgemein: Der kleinere Typ wird in den größeren umge- return a + b; }; wandelt
- Explicit Casting: Manuelle Typumwandlung durch den Programmierer.
- int x = (int)3.7; \Longrightarrow Klassischer Cast: Ergebnis ist 3
- int y = static_cast<int>(3.7); ⇒ Moderner Cast mit static_cast: Ergebnis ist ebenfalls 3

3 Hierarchie von Operatoren

Priorität	Operator	Beschreibung	
Hoch	! * &	Unär: Log. NICHT, Deref.,	
		Adresse	
\downarrow	* /	Binär: Multiplikation, Division	
\downarrow	+ -	Binär: Addition, Subtraktion	
↓	« »	Binär: Bit-Shift Links/Rechts	
\downarrow	&	Binär: Bitweises UND	
\downarrow	1	Binär: Bitweises ODER	
↓	&&	Binär: Logisches UND	
Niedrig	11	Binär: Logisches ODER	

4 Wertebereiche von Datentypen

Datentyp	Bytes	Wertebereich
bool	1	true oder false
char	1	-128 bis 127
unsigned char	1	0 bis 255
short	2	-32.768 bis 32.767
unsigned short	2	0 bis 65.535
int	4	-2.147.483.648 bis 2.147.483.647
unsigned int	4	0 bis 4.294.967.295
long long	8	ca. -9.2×10^{18} bis 9.2×10^{18}
float	4	ca. $\pm 3.4 \times 10^{38}$ (7 Dezimalstel-
		len)
double	8	ca. $\pm 1.8 \times 10^{308}$ (15 Dezimalstel-
		len)

5 Overflow von Zahlen

Overflow = Zugewiesene oder berechnete Zahl liegt außerhalb des darstellbaren Bereichs eines Datentyps.

• Ganzzahlen: Undefiniertes Verhalten. z.B. zu hohe Bits werden abgeschnitten oder es wird auf den Minimalwert zurückgesetzt.

• Gleitkommazahlen: Im IEEE 754 Standard wird bei Overflow der Wert inf (unendlich) zugewiesen.

6 Definition und Deklaration

- Definition: Reserviert Speicherplatz für eine Variable oder Funktion und kann optional initialisiert werden.
- Beispiel Variable: int x = 5;
- Deklaration: Informiert den Compiler über den Typ und Namen einer Variable oder Funktion, reserviert aber keinen Speicherplatz.
- Beispiel Variable: int x;
- Beispiel Funktion: void foo();
- Prototyp: Funktionsdeklaration ohne Funktionskörper.
- Beispiel: double sum(double[]);

std::function<T> ist nützlich um Funktionen als Objekt - int e = true + 3; ⇒ bool wird zu int (1) + 3 (4), dann zu deklarieren, speichern und übergeben zu können. Beispiel: std::function<int(int,int)> sum = [](int a, int b){

Lambda Funktionen

Lambda Funktionen sind anonyme Funktionen, die direkt im Code definiert werden können. Sie haben die folgende Syntax:

[capture](parameters)-> return_type { body }

- Capture: Bestimmt, welche Variablen aus dem umgebenden Kontext verwendet werden können.
- []: Keine Variablen werden erfasst.
- [=]: Alle Variablen werden per Wert erfasst.
- [&]: Alle Variablen werden per Referenz erfasst.
- [x, &y]: Variable x per Wert y per Referenz.

8 Iteratoren

Benötigt #include <vector>. Iteratoren sind Objekte, die verwendet werden, um über die Elemente eines Containers (wie std ::vector, std::list, etc.) zu iterieren.

- auto it = vec.begin();: Iterator auf Anfang
- *it: Zugriff auf Element
- ++it, --it: Vorwärts/Rückwärts bewegen
- it != vec.end(): Vergleich mit Ende
- std::advance(it, n): Iterator um n Positionen bewegen
- std::distance(it1, it2): Abstand zwischen zwei Iteratoren

9 Datenstrukturen Methoden

	\mathbf{Typ}	Methode	\mathbf{DT}
	v, l, q	.front()/back()	Т
	S	.top()	T
	v, l, q, s, m	.size()	$size_t$
	v, l, q, s, m	.empty()	bool
	v, l	.clear()	void
	v, l, q	<pre>.push_back()/push_front()</pre>	void
	v, l, q	<pre>.pop_back()/pop_front()</pre>	void
	S	.push()/pop()	void
_	v, l, m	.begin()/end()	it
	l, v	.insert(it,val)	it
	1	.erase(it)	it
)	v, 1	.at(idx)	T

10 Nützliche std:: Funktionen

Benötigt #include <algorithm> und #include <functional>

Methode	Typ	
std::sort(b, e)	void	
std::find(b, e, v)	Iterator	
std::reverse(b, e)	void	
std::max(a, b)	T	1
<pre>std::find_if(b, e, p)</pre>	Iterator	
std::count_if(b, e, p)	int	2
std::all/any_of(b, e, p)	bool	
<pre>std::max_element(b, e)</pre>	Iterator	

- b = begin(), e = end()
- p = Prädikat (Funktion, die bool zurückgibt) z.B. [] (int x) {return x>5;}
- v = Wert, der gesucht wird
- d = Zieliterator (z.B. Anfang eines anderen Containers)
- f = Funktion, die auf jedes Element angewendet wird (z.B. [](int x){return x*2;})

11 Konventionen

- Zugriffsmodifikatoren: Reihenfolge: public:, protected:,
- Konstruktoren: Immer Explicit angeben
- Destruktoren: Immer Virtual angeben, wenn die Klasse ver-
- Membervariablen: Immer mit m_ oder _m kennzeichnen. 14 Speicherbereiche Keine gleichen Namen wie Parameter im Konstruktor verwenden.
- Funktionen / Methoden: Nicht komplett inline definieren: int add(int a, int b){return a+b}
- Void als Parameter: Nie void als Parameter verwenden: int foo(void);

12 Objektorientierung

- Konstruktor / Destruktor: Konstruktoren werden in verschachtelten Klassen von der innersten zur äußersten Klasse aufgerufen. Destruktoren in umgekehrter Reihenfolge.
- Virtual / Overrite: Virtuelle Funktionen werden in der Basisklasse mit virtual deklariert und in der abgeleiteten Klasse mit override überschrieben.
- Wenn eine Methode als virtual deklariert ist, wird zur SSD/HDD (Von schnell nach langsam) Laufzeit die passende Methode der abgeleiteten Klasse aufgerufen, auch wenn der Zeiger oder die Referenz den Typ 15 Hashing der Basisklasse hat.
- Wenn eine Methode nicht als virtual deklariert ist, wird die Methode abhängig vom Typ des Zeigers oder der Referenz aufgerufen (statischer Bindung).
- Final: Mit final kann verhindert werden, dass eine Klasse weiter vererbt wird oder eine Methode überschrieben wird.

13 Smart Pointer

- Smart Pointer sind Klassen, die die Verwaltung von dynamisch allozierten Objekten übernehmen und automatisch den Speicher freigeben, wenn der Pointer nicht mehr benötigt wird.

- std::unique_ptr<T>: Besitzt ein Objekt exklusiv. Kann nicht kopiert, nur verschoben werden. Nutzt std::move() zum Übertragen des Besitzes.
- std::shared ptr<T>: Teilt den Besitz eines Objekts mit anderen shared ptrs. Verwendet Referenzzählung, um zu wissen. wann das Objekt gelöscht werden kann.

make_shared / make_unique

Empfohlene Methode zur Erstellung von Smart Pointern, da sie • i: Anzahl der Versuche (0, 1, 2, ...) effizienter und sicherer ist als die direkte Verwendung von ${\tt new}$. ${\tt o}$ m: Größe der Hash-Tabelle

- • auto ptr = std::make unique<T>();: Erstellt unique_ptr zu einem neuen Objekt vom Typ T.
- auto ptr = std::make_shared<T>();: shared ptr zu einem neuen Objekt vom Typ T.

std::move

std::move markiert ein Objekt als "bewegbar", sodass Ressourcen effizient übernommen werden, statt kopiert zu werden. Das Quellobjekt bleibt gültig, aber sein Zustand ist nicht definiert.

```
std::unique_ptr<int> a = std::make_unique<int>(5)
std::unique_ptr<int> b = std::move(a);
```

	Beschreibung	
Assoziation	("kennt-ein") Objekte sind unabhängig.	
	C++: Roher Zeiger (*) oder Referenz (&),	
	da keine Besitzübernahme.	
Aggregation	("hat-ein") Teil-Ganzes, Lebensdauer der	
	Teile ist unabhängig .	
	C++: std::shared_ptr, um geteilten	
	Besitz darzustellen.	
Komposition	(ënthält-ein") Teil-Ganzes, Lebensdauer	
	des Teils ist abhängig .	
	C++: std::unique_ptr für exklusiven	
	Besitz oder direktes Member-Objekt.	
Vererbung	("ist-ein") Eine Klasse erbt von einer ande-	
G	ren.	

Bereich	Beschreibung
Stack	Alle Rücksprungadressen und lokalen Variablen
Heap	Dynamisch alloziierte Objekte mit new oder malloc
Data Segment	Globale Variablen oder mit static; zum Programmstart im Speicher und initiali- siert
BSS Segment	Globale Variablen oder mit static ; zum Programmstart im Speicher, aber nicht initialisiert (werden auf 0 gesetzt)

Zugriffszeiten verschiedener Speicherarten: Register des Prozessors > Cache Speicher > Hauptspeicher (RAM) >

- Hashmap: Datenstruktur, die Schlüssel-Wert-Paare speichert und schnellen Zugriff auf Werte über ihre Schlüssel er-
- Vorteile: Schneller Zugriff, Einfügen und Löschen in durchschnittlich O(1) Zeit.
- **Hashfunktion**: Berechnet die Position eines Objektes in einer Tabelle (Array). z.B.: $-h(k)=k \mod m$, wobei k der Schlüssel und m die Größe
- des Arrays ist. Kollisionsbehandlung: Methoden zur Behandlung von Kol-
- Verkettung (Chaining): Jedes Array-Element enthält eine Liste von Einträgen, die auf diese Position abgebildet
- Sondieren (Open Addressing): Lineares, quadratisches Sondieren oder doppeltes Hashing.

Beispiele

- h(k): Primäre Hashfunktion (z.B. $k \mod m$)

- Lineares Sondieren: $h_i(k) = (h(k) + i) \mod m$
- einen Quadratisches Sondieren: $h_i(k) = (h(k) + c_1 \cdot i + c_2 \cdot i^2)$ $\mod m$

- $-c_1, c_2$: Konstanten (z.B. 0.5)
- **Doppeltes Hashing**: $h_i(k) = (h(k) + i \cdot h'(k)) \mod m$
- -h'(k): Sekundäre Hashfunktion (z.B. $1+(k \mod (m'))$ wobei m' eine Primzahl kleiner als m ist)

C++ Hashmap

Benötigt #include <unordered_map>. std::unordered_map<Key, Value> map;. std::pair<Key, Value> pair(key, value);

Methode	Beschreibung
map[key]	Zugriff/Ändern eines Werts
<pre>map.insert({k,v})</pre>	Einfügen, falls Schlüssel neu
<pre>map.find(key)</pre>	Sucht Schlüssel, Iterator (it->first,
	it->second) oder end()
<pre>map.erase(key)</pre>	Löscht Schlüssel
<pre>map.size()</pre>	Anzahl Elemente

16 Vector vs. List

Aspekt	Beschreibung	
Speicherstruktur	Vector: Kontinuierlicher Speicher-	
	block.	
	List: Verkettete Knoten, die nicht	
	zusammenhängend im Speicher lie-	
	gen.	
Zugriffszeit	Vector : $O(1)$ für direkten Zugriff.	
	List : O(n) für direkten Zugriff.	
Einfügen/Löschen	Vector : O(n) im Durchschnitt, da	
	Elemente verschoben werden müs-	
	sen.	
	List : $O(1)$, wenn der Iterator be-	
	kannt ist.	
Speicherverbrauch	Vector : Weniger Overhead, da nur	
	ein Speicherblock.	
	List: Mehr Overhead durch Zeiger	
	in jedem Knoten.	

17 Von Neumann Zyklus

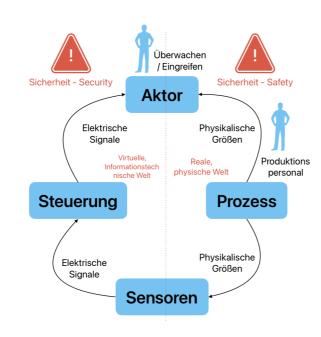
- Fetch: Der Prozessor holt den nächsten Befehl aus dem Speicher (RAM) und lädt ihn in das Befehlsregister.
- Decode: Der Prozessor dekodiert den Befehl, um zu verstehen, welche Operation ausgeführt werden soll und welche Operanden benötigt werden.
- Fetch Operands: Der Prozessor holt die benötigten Operanden aus dem Speicher oder den Registern.
- Execute: Der Prozessor führt die dekodierte Operation aus, indem er die erforderlichen Berechnungen durchführt oder Daten verarbeitet.
- Write Back: Das Ergebnis der Operation wird zurück in den Speicher oder die Register geschrieben.

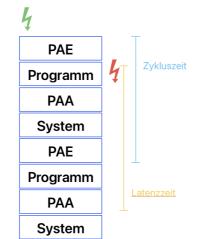
Befehle, paralleler Zugriff möglich.

18 Automatisierungstechnik

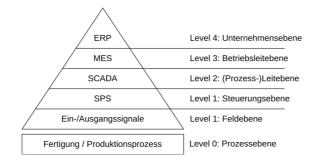
Speicherprogrammierbare Steuerung (SPS): Industrieller Computer zur Steuerung von Maschinen und Prozessen. SPS-Zyklus:

- Eingabe lesen: Alle Eingänge (Sensoren, Taster) werden ein- Deklaration von Variablen: gelesen (Vom PAE).
- Programm ausführen: Das Steuerungsprogramm wird basierend auf den Eingaben ausgeführt.
- Ausgabe schreiben: Alle Ausgänge (Aktoren, Lampen) werden entsprechend dem Programmzustand gesetzt (Vom $_{\mathtt{END_TYPE}}$ PAA).





Worst-Case: Doppelte der Zykluszeit (Eingabe lesen + Programm ausführen + Ausgabe schreiben).



19 Prozessklassifizierung

- Harvard-Architektur: Getrennte Speicher für Daten und Kontinuierliche Prozesse: Ständige Veränderung der Prozessgrößen (z.B. Temperaturregelung).
 - Stück-Prozesse: Verarbeitung einzelner Einheiten (z.B. Montage von Autos).
 - Batch-Prozesse: Verarbeitung in Chargen (z.B. Chemische Produktion).

20 IEC 61131-3

```
TYPE Ampel :
    AKTIV
                  : BOOL;
TYPE AmpelArray : ARRAY[1..3] OF Ampel; END_TYPE
```

```
VAR.
    Hauptstr_Ampel : Ampel;
    Zykluszeit
                   : TIME := T#5s;
                    : AmpelArray;
    AlleAmpeln
END VAR
```

Blöcken deklariert werden, um sie in mehreren Programmen verfügbar zu machen.

- Kontaktplan: Grafische Programmiersprache, die elektri- Hierarchisch: Steuerung auf mehreren Ebenen. sche Schaltpläne nachbildet.
- − -] [-: Öffner
- -] \ [-: Schließer
- -()-: Spule (Aktor)
- Funktionsbausteinsprache (FBS): Logik-Gatter, Flip-Flops, TON, TOF werden als Bausteine dargestellt und verbunden.
- Continuous Function Chart (CFC): Erweiterung der FBS mit freier Anordnung der Bausteine. Keine strikte Abarbeitung von links nach rechts.
- Strukturierter Text (ST): Hochsprachliche Programmier- 24 Sicherheits-Integritätslevel sprache ähnlich zu Pascal/C. Syntax:
- Variablen mit VAR ... END_VAR deklarieren
- Anweisungen mit := für Zuweisung
- Kontrollstrukturen: IF ... THEN ... ELSE ... END_IF;, FOR ... TO ... DO ... END FOR;
- Funktionen und Funktionsbausteine mit FUNCTION ... END FUNCTION bzw. FUNCTION BLOCK ... END_FUNCTION_BLOCK

```
FOR i := 1 TO 3 BY 1 DO
   AlleAmpeln[i].AKTIV := FALSE;;
END_FOR;
IF Hauptstr_Ampel.AKTIV THEN
   Nebenstr Ampel.L ROT := TRUE;
ELSIF NOT Hauptstr_Ampel.AKTIV THEN
    Nebenstr_Ampel.L_GRUEN := TRUE;
```

\mathbf{BZ}	Beschreibung
N	1 im aktuellen Zustand
${f R}$	Reset (auf 0 setzen)
\mathbf{S}	Set (auf 1 setzen)
\mathbf{P}	1 nach einem Übergang von 0 zu 1
${f L}$	1 bis Zeit abgelaufen
D	1 nach Zeitverzögerung

Alternativ vs. Parallel

- Alternativ: Nur ein Pfad wird ausgeführt. Übergänge mit
- Parallel: Mehrere Pfade werden gleichzeitig ausgeführt. Synchronisation durch spezielle Übergänge.

21 Objektorientierung (AT)

- Datenkapselung: mit GET und SET Methoden.
- Vererbung: Mit EXTENDS Schlüsselwort.
- Interfaces: Mit interface ... end_interface Blöcken.
- Funktionsblöcke: Mit FUNCTION_BLOCK ... END_FUNCTION_BLOCK Blöcken.

```
FUNCTION BLOCK Fun
VAR INPUT in : INT; END VAR
VAR_OUTPUT out : INT; END_VAR
out = in * 2;
END_FUNCTION_BLOCK
```

```
Fun(in := 5, out => result);
```

22 Automatisierungsarchitekturen

- Zentral: Eine SPS steuert alles.
- Hinweis: Variablen können auch in VAR_GLOBAL ... END_VAR Dezentral: Mehrere SPS teilen Aufgaben (Hohe verlässigkeit \implies Kein Gesamtausfall).
 - Verteilt: Steuerung über Netzwerk verteilt.

23 Redundanz und Fehler

- Redundanz: Mehrfache Ausführung von kritischen Kompo-
 - Hardware-Redundanz: Mehrere SPS, Sensoren, Akto-
 - Software-Redundanz: Mehrere Programme oder Algorithmen für dieselbe Aufgabe.
- Zeit-Redundanz: mehrfache Abfrage des gleichen Messwertes in bestimmten Zeitabständen.

Das SIL gibt die erforderliche Risikominderung für sicherheitsbezogene Systeme an.

\mathbf{SIL}	Beschreibung	
SIL 1	Niedrigste Stufe. Relativ hohe Fehlerwahrschein-	
	lichkeit akzeptiert. Für geringe Risiken, z.B. einfa-	
	che Alarmsysteme.	
SIL 2	Mittlere Stufe. Erhöhte Zuverlässigkeit nötig. Für	

- Anwendungen mit moderatem Gefahrenpotenzial, z.B. Not-Aus-Schalter.
- SIL 3 Hohe Stufe. Sehr geringe Fehlerwahrscheinlichkeit. Für schwere Verletzungsgefahr, z.B. Sicherheitsbarrieren, Zugsteuerungen.
- SIL 4 Höchste Stufe. Extrem geringe Fehlerwahrscheinlichkeit. Für extrem kritische Systeme, z.B. Kernkraftwerke, Flugzeugsteuerungen.

Das SIL ergibt sich aus einer Risikoanalyse: Schwere (S), Häufigkeit (F), Wahrscheinlichkeit (W), Vermeidbarkeit (P). • Ablaufsprache (AS): Grafische Sprache für Zustände Safty Inegrated Function: Besteht aus: Sensorik (Fehler erund Übergänge; ideal für Ablaufsteuerungen. Aktionen: kennen), Logik (SPS - Fehler bewerten) und Aktorik (Sicheren Zustand einleiten).

25 MooN Architektur

Es müssen mindestens M von insgesamt N Komponenten korrekt funktionieren, damit das System eine sicherheitsrelevante Aktion ausführt.

Architektur	Sicherheit / Verfügbarkeit	Anwendung
1001	Niedrig / Hoch	Einfache Steuerungen
1002	Mittel / Hoch	Prozessüberwachung mit Alarm
1002D	Hoch / Hoch	SIL 2-3 Anwendungen
2002	Sehr Hoch / Niedrig	Not-Aus, Reaktor- schutz
2003	Hoch / Hoch	Kritische Systeme
3003	Extrem Hoch / Sehr niedrig	SIL-4 Anwendungen